

Notes on the back story of this document

This set of **27** programs for the **HP-34C** was developed by *Eugenio E. Úbeda Forte* in September, 1980. They were sent to me by *Fernando del Rey*, who is as clueless about who this person is as I am. Since the author lived in Cartagena (Spain) at the time, F.'s guess is that probably he was one of his father's colleagues who (upon getting to know that F. liked the **HP-34C**) sent him the complete set so that he could have a look at it.

Whatever the details of its origin, the truly *excellent* typewritten documentation for the programs is both very extensive (123 pages, average 4.5 pages per program) and comprehensive, including for each program the sections *Objeto* (the program's purpose), *Método* (relevant equations and/or algorithms), *Observaciones* (comments and/or notes), *Ejemplos* (examples), *Instrucciones de uso* (usage instructions) and the full program listing, detailing registers, labels and flags used, plus angular and display settings. A categorized index of all programs featured is also included.

Whether this set has been published before, as a book or otherwise, is uncertain but very unlikely, so this is probably the first time it sees the light. The titles for all 5 categories and 27 programs follow, in both the original **Spanish** and in **English**.

Caveat lector: All the documentation is in Spanish. However, as the subject matters are mostly mathematical in nature, it's perfectly possible to follow and run the examples with little difficulty, thus also learning how to use the programs.

27 Programas para la HP-34C (by Eugenio E. Úbeda Forte, Sept. 1980; 27 programs, 123 pages)

1. Matrices y sistemas lineales.

Matrices and linear systems.

1.1. Multiplicación de una matriz cuadrada por su transpuesta.
Multiplication of a square matrix by its transpose matrix.

1.2. Factorización y determinante de una matriz cuadrada.
Square matrix factorization and determinant.

1.3. Factorización y determinante de una matriz simétrica.
Symmetric matrix factorization and determinant.

1.4. Solución de dos ecuaciones simultáneas con coeficientes complejos.
Solving 2x2 linear systems with complex coefficients.

2. Polinomios.

Polynomials.

2.1. Suma de productos de orden N de M números reales.
Sum of N^{th} -order products of M real numbers.

- 2.2. *Algoritmo de Horner.*
Horner's method.
- 2.3. *Algoritmo de Horner de doble fila.*
Two-row Horner's method.
- 2.4. *Recíproco de un desarrollo polinómico.*
Coefficients of the reciprocal of a polynomial.
- 2.5. *Potenciación de un desarrollo polinómico.*
Coefficients of the N^{th} power of a polynomial.
- 2.6. *Exponenciación de un desarrollo polinómico.*
Coefficients of the exponential of a polynomial.
- 2.7. *Estabilidad de polinomios: Criterio de Routh.*
Polynomial stability: Routh's Criterion.
- 2.8. *Evaluación de polinomios de Chebyshev y sus raíces.*
Chebyshev's Polynomials evaluation and roots.
- 2.9. *Transformación de un polinomio en una expansión de Chebyshev.*
Transformation of a polynomial into a Chebyshev's expansion.
- 2.10. *Transformación de una expansión de Chebyshev en un polinomio.*
Transformation of a Chebyshev's expansion into a polynomial.
- 2.11. *Cambio de variable en polinomios.*
Change of variable in polynomials.
3. *Interpolación y aproximación.*
Interpolation and approximation.
- 3.1. *Interpolación polinómica.*
Polynomial interpolation.
- 3.2. *Desarrollo de Fourier de funciones con valores discretos*
Fourier Series expansion of a function given as a set of discrete data points.
- 3.3. *Desarrollo de Fourier de funciones discretizadas.*
Fourier Series expansion of a user-specified function $f(x)$.
- 3.4. *Desarrollo de Fourier por integración de coeficientes.*
Fourier Series expansion coefficients obtained by integration.
- 3.5. *Desarrollo de Chebyshev de funciones discretizadas.*

Chebyshev Series expansion of a user-specified function $f(x)$.

3.6. Desarrollo de Chebyshev por integración de coeficientes.

Chebyshev Series expansion coefficients obtained by integration.

4. Ecuaciones diferenciales.

Differential equations.

4.1. Solución de ecuaciones diferenciales de 1º orden.

Numeric solution of first-order differential equations.

4.2. Solución de sistemas de dos ecuaciones diferenciales de 1º orden.

Numeric solution of a system of two first-order differential equations.

4.3. Solución de ecuaciones diferenciales de 3º orden.

Numeric solution of third-order differential equations.

5. Varios.

Miscellaneous.

5.1. Filtros activos Sallen-Key de 2º orden.

Sallen-Key active filters of the second order.

5.2. Filtros activos Sallen-Key de 3º orden.

Sallen-Key active filters of the third order.

5.3. Equilibrado dinámico en dos planos.

Dynamic balancing on two planes.

Valentin Albillo, 23-10-2021

27 PROGRAMAS PARA LA HP - 34 C

=====

Desarrollados y enviados por
Eugenio E. Ubeda Forte.--

Septiembre, 1980
CARTAGENA

INDICE

1.- Matrices y sistemas lineales.

- 1.1 - Multiplicación de una matriz cuadrada por su transpuesta.
- 1.2 - Factorización y determinante de una matriz cuadrada.
- 1.3 - Factorización y determinante de una matriz simétrica.
- 1.4 - Solución de dos ecuaciones simultáneas con coeficientes complejos.

2.- Polinomios.

- 2.1 - Suma de productos de orden N de M números reales.
- 2.2 - Algoritmo de Horner.
- 2.3 - Algoritmo de Horner de doble fila.
- 2.4 - Recíproco de un desarrollo polinómico.
- 2.5 - Potenciación de un desarrollo polinómico.
- 2.6 - Exponenciación de un desarrollo polinómico.
- 2.7 - Estabilidad de polinomios: Criterio de Routh.
- 2.8 - Evaluación de polinomios de Chebyshev y sus raíces.
- 2.9 - Transformación de un polinomio en una expansión de Chebyshev.
- 2.10 - Transformación de una expansión de Chebyshev en un polinomio.
- 2.11 - Cambio de variable en polinomios.

3.- Interpolación y aproximación.

- 3.1 - Interpolación polinómica.
- 3.2 - Desarrollo de Fourier de funciones con valores discretos.
- 3.3 - Desarrollo de Fourier de funciones discretizadas.
- 3.4 - Desarrollo de Fourier por integración de coeficientes.
- 3.5 - Desarrollo de Chebyshev de funciones discretizadas.
- 3.6 - Desarrollo de Chebyshev por integración de coeficientes.

4.- Ecuaciones diferenciales.

- 4.1 - Solución de ecuaciones diferenciales de 1º orden.
- 4.2 - Solución de sistemas de dos ecuaciones diferenciales de 1º orden.

4.3 - Solución de ecuaciones diferenciales de 3º orden.

5.- Varios.

5.1 - Filtros activos Sallen-Key de 2º orden.

5.2 - Filtros activos Sallen-Key de 3º orden.

5.3 - Equilibrado dinámico en dos planos.

MULTIPLICACION DE UNA MATRIZ CUADRADA POR
SU TRANSPUESTA.

1.- Objeto.

Dada una matriz cuadrada A , $N \times N$, con $N \leq 4$, el siguiente programa obtiene, elemento por elemento, la matriz simétrica resultante de multiplicar A por su transpuesta A' , bien por la izquierda ($A'A$), bien por la derecha (AA').

La matriz $N \times N$ resultante es, como se ha dicho, simétrica y con la diagonal principal frecuentemente dominante, por lo que esta operación, entre otras cosas, se puede emplear para transformar sistemas lineales con objeto de asegurar la convergencia iterativa de su solución.

2.- Método.

Sea la matriz $A = (a_{ij})$ y su transpuesta $A' = (a_{ji})$.

Si la multiplicación es por la izquierda, obtenemos:

$$B = A'A = (b_{ij}) , \quad b_{ij} = b_{ji} , \quad b_{ij} = \sum_{k=1}^N a_{ki} a_{kj}$$

Si la multiplicación es por la derecha, obtenemos:

$$B = AA' = (b_{ij}) , \quad b_{ij} = b_{ji} , \quad b_{ij} = \sum_{k=1}^N a_{ik} a_{jk}$$

3.- Observaciones.

Ya que la diferencia entre los dos productos es exclusivamente el orden al tomar los subíndices (ki , kj o ik , jk) bastará emplear un "flag" (el 0) para identificar el producto y tomar el orden adecuado.

La subrutina B se emplea para el direccionamiento de los elementos a_{ij} . La A , para su almacenamiento. Ante la manifiesta imposibilidad de almacenar los b_{ij} , éstos se van mostrando en el orden en que se calculan.

4.- Ejemplo.

Sea la matriz 4×4 :

$$A = \begin{bmatrix} 5 & 0 & 2 & 3 \\ 2 & 4 & 1 & 1 \\ 1 & 3 & 10 & 2 \\ 0 & 7 & 5 & 6 \end{bmatrix}$$

Siguiendo las instrucciones, los elementos se almacenarán:

5; ENTER↑ ; 1; ENTER↑ ; 1; A.
 0; ENTER↑ ; 2; ENTER↑ ; 1; A.
 2; ENTER↑ ; 3; ENTER↑ ; 1; A.
 3; ENTER↑ ; 4; ENTER↑ ; 1; A.
 2; ENTER↑ ; 1; ENTER↑ ; 2; A.
 4; ENTER↑ ; 2; ENTER↑ ; A.
 1; ENTER↑ ; 3; ENTER↑ ; 2; A.

Etc.

Para la multiplicación por la izquierda haremos: 4; GSB 1.

Y se obtienen los sucesivos elementos de la matriz:

$$B = A^T \cdot A = \begin{bmatrix} 30 & 11 & 22 & 19 \\ & 74 & 69 & 52 \\ & & 130 & 57 \\ & & & 50 \end{bmatrix}$$

indicando la flecha la simetría de los elementos restantes.

Para la multiplicación por la derecha haremos: 4; GSB 2.

Y obtenemos:

$$B = A \cdot A^T = \begin{bmatrix} 38 & 15 & 31 & 28 \\ & 22 & 26 & 39 \\ & & 114 & 83 \\ & & & 110 \end{bmatrix}$$

El tiempo de ejecución para cada elemento es de unos 20 s.

HP-34 C

TITULO: MULTIPLICACION DE UNA MATRIZ CUADRADA POR SU TRANSUESTA.

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	ALMACENAR ELEMENTOS DE LA MATRIZ HACIENDO, PARA $i=1, \dots, N; j=1, \dots, N$ ($N \leq 4$)	a_{ij} j i	ENTER # ENTER #	a_{ij}
3	INGRESAR ORDEN	N		
4.1	SI ES MULTIPLICACIÓN POR LA IZQUIERDA ($A'A$), HACER		GSB 1	
4.2	SI ES MULTIPLICACIÓN POR LA DERECHA (AA') HACER		GSB 2	
5	BREVEMENTE MOSTRARÁ MEDIANTE PÁUSA Y DESPUÉS EL ELEMENTO DE LA MATRIZ PRODUCIDO CORRESPONDIENTE, DETENIENDOSE.			" i, j " b_{ij}
6	SI SE DESEA COMPROBAR EL ÍNDICE, HACER	$x \geq y$		i, j
7	REANUDAR CÁLCULO HACIENDO, PARA $i=1, \dots, N;$ $j=i, \dots, N$ ($i \neq j$, POR SIMETRICA)		R/S	
8	VOLVER A 5.			
9	SI MOSTRADO EL ELEMENTO ÚLTIMO, b_{NN} , SE HACE		R/S	0,0000
10	PARA OTRA MULTIPLICACIÓN, IR A 3.			
11	PARA OTRO CASO, IR A 2.			

HP-34C

PROGRAMA : MULTIPLICACION DE UNA MATRIZ N X N POR SU T.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$hLBL\ 1$	6	$\varnothing\ ISG$	1	$h\ RTN$	6		1		6	
2	$h\ SFO$	7	$GTO\ 5$	2	$h\ LBL\ A$	7		2		7	
3	$GTO\ 0$	8	$RCL.\ 8$	3	$GSB\ B$	8		3		8	
4	$h\ LBL\ 2$	9	I	4	$f\ RT$	9		4		9	
5	$h\ CFO$	040	0	5	$STO\ f\ I$	110		5		180	
6	$h\ LBL\ 0$	1	\div	6	$f\ RT$	1		6		1	
7	EEX	2	$RCL.\ 7$	7	$STO\ f(i)$	2		7		2	
8	3	3	$+$	8		3		8		3	
9	\div	4	$f\ FIX\ 1$	9		4		9		4	
010	$STO\ f\ I$	5	$h\ PSE$	080		5		150		5	
1	$\varnothing\ ISG$	6	$f\ FIX\ 9$	1		6		1		6	
2	$h\ LBL\ 3$	7	$RCL\ 0$	2		7		2		7	
3	$RCL\ f\ I$	8	R/S	3		8		3		8	
4	$STO.\ 7$	9	$RCL.\ 8$	4		9		4		9	
5	$h\ LBL\ 4$	050	$STO\ f\ I$	5		120		5		190	
6	$RCL.\ 7$	1	$\varnothing\ ISG$	6		1		6		1	
7	$h\ FRAC$	2	$GTO\ 4$	7		2		7		2	
8	$f\ X \neq I$	3	$RCL.\ 7$	8		3		8		3	
9	$\varnothing\ ISG$	4	$STO\ f\ I$	9		4		9		4	
020	$STO.\ 8$	5	$\varnothing\ ISG$	090		5		160		5	
1	CLX	6	$GTO\ 3$	1		6		1		6	
2	$STO\ 0$	7	CLX	2		7		2		7	
3	$h\ LBL\ 5$	8	$f\ FIX\ 4$	3		8		3		8	
4	$RCL\ f\ I$	9	$h\ RTN$	4		9		4		9	
5	$RCL.\ 7$	060	$h\ LBL\ B$	5		130		5		200	
6	$h\ F?0$	1	I	6		1		6		1	
7	$X \neq Y$	2	$-$	7		2		7		2	
8	$GSB\ B$	3	4	8		3		8		3	
9	$RCL\ f\ I$	4	X	9		4		9		4	
030	$RCL.\ 8$	5	$+$	100		5		170		5	
1	$h\ F?0$	6	$f\ X \neq I$	1		6		1		6	
2	$X \neq Y$	7	$RCL\ f(i)$	2		7		2		7	
3	$GSB\ B$	8	$X \neq Y$	3		8		3		8	
4	X	9	$f\ X \neq I$	4		9		4		9	
5	$STO + 0$	070	$\varnothing\ RT$	5		140		5		210	

Registros

0	b_{ij}	1	a_{11}	2	a_{12}	3	a_{13}	4	a_{14}	5	a_{21}	6	a_{22}
7	a_{23}	8	a_{24}	9	a_{31}	.0	a_{32}	.1	a_{33}	.2	a_{34}	.3	a_{41}
.4	a_{42}	.5	a_{43}	.6	a_{44}	.7	i	.8	j	.9	\times	1	k , índice

Etiquetas

1: MULTIPLICACION DE $A'A$.
2: ID. AA' ; A = ALMACENAMIENTO DE a_{ij} .
B : DIRECCIONAMIENTO DE a_{ij}
0, 3, 4 y 5.

Flags

0 : SELECCIONA $A'A$ ó AA' .

Modo angular

--

Notacion

Fix 1 y Fix 9

FACTORIZACION Y DETERMINANTE DE UNA MATRIZ CUADRADA

1.- Objeto.

Dada una matriz cuadrada $A = (a_{ij})$, de orden $N \leq 4$, tal que $a_{ii} \neq 0$ para cualquier i , el siguiente programa obtiene su factorización ortogonal y calcula su determinante.

De esta forma resulta $A = L U$, siendo:

$U = (u_{ij})$ la matriz reducida $N \times N$ triangular superior, con $u_{ii} \neq 1$ en general y $u_{ij} = 0$ para todo $i > j$.

$L = (l_{ij})$ la matriz de razones $N \times N$ triangular inferior, con $l_{ii} = 1$ para todo i , y con $l_{ij} = 0$ para todo $i < j$. El programa calculará los elementos $i > j$ y la matriz se deberá completar con 1 en la diagonal principal.

Por otra parte se simplifica notablemente el cálculo del determinante ya que se cumple: $\text{DET} = \prod_{i=1}^N u_{ii}$.

Si A es la matriz de un sistema, $A x = B$, y se extiende la reducción al miembro de la derecha de forma que $B = L C$, el sistema equivalente $U x = C$ resulta de más fácil solución al ser $u_{ij} = 0$ para $i > j$.

2.- Método.

Se emplea la reducción de Gauss, que puede especificarse en el algoritmo:

Hacer, para $k = 1, 2, \dots, N-1$

$$m_{ik} = a_{ik} / a_{kk}, \quad i = k+1, \dots, N$$

Hacer, para $i = k+1, \dots, N$

$$a_{ij} = a_{ij} - m_{ik} a_{kj}, \quad j = 1, \dots, N$$

Terminado el algoritmo hacer $u_{ij} = a_{ij}$ y $l_{ij} = m_{ij}$ quedando almacenados tales elementos en lugar de la matriz A .

Así, pues, los elementos empleados como pivotes son los de la diagonal principal. Al no emplearse ninguna estrategia de pivoteo, se hace necesaria la condición $a_{ii} \neq 0$ para evitar detenciones por operación ilegal. Si no se cumpliese, el usuario deberá alterar el orden de columnas y/o filas para lograrlo.

Tras la reducción, el determinante es fácilmente calculable como el producto de los elementos de la diagonal principal.

3.- Observaciones.

Por el poco espacio de programa disponible no es posible almacenar los elementos a_{ij} automáticamente. La subrutina A dirige tales elementos a partir de i , j , y mediante STO f (i) se almacenan. Tampoco se puede utilizar la capacidad del registro I por los pasos de programa necesarios para su preparación.

4.- Ejemplo.

Sea la matriz 4x4:

$$A = \begin{bmatrix} 5 & 0 & 2 & 3 \\ 2 & 4 & 1 & 1 \\ 1 & 3 & 10 & 2 \\ 0 & 7 & 5 & 6 \end{bmatrix}$$

Tras 4; STO 0 hacemos, siguiendo las instrucciones:

1; ENTER↑ ; A; 5; STO f (i)

2; ENTER↑ ; 1; A; 0; STO f (i)

3; ENTER↑ ; 1; A; 2; STO f (i)

Etc.

Arrancando el programa con B, muestra, tras 1 m 34 s de ejecución: DET = 1.056,0000. Extrayendo los elementos con A se obtiene:

$$U = \begin{bmatrix} 5,0000 & 0,0000 & 2,0000 & 3,0000 \\ 4,0000 & 0,2000 & -0,2000 & \\ & 9,4500 & 1,5500 & \\ & & 5,5873 & \end{bmatrix}$$

$$L = \begin{bmatrix} 1 & & & \\ 0,4000 & 1 & & \\ 0,2000 & 0,7500 & 1 & \\ 0,0000 & 1,7500 & 0,4921 & 1 \end{bmatrix}$$

Evidentemente los 1 de la diagonal principal no están almacenados ya que su lugar lo ocupan los elementos u_{ii} al estar ambas matrices superpuestas.

PP-340

TÍTULO: FACTORIZACIÓN Y DETERMINANTE DE UNA MATRIZ CUADRADA.

Instrucciones de uso

NUM.	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA			
2	ALMACENAR ORDEN ($N \neq 4$)	N	STD 0	
3	ALMACENAR ELEMENTOS DE LA MATRIZ HACIENDO, PARA $i = 1, \dots, N; j = 1, \dots, N$	j i a_{ij}	ENTER f A STD f(i)	CONT. ANT.
4	INICIAR CÁLCULO		B	DET
5	OBTENER ELEMENTOS DE LA MATRIZ REDUCIDA HACIENDO, PARA $i = 1, \dots, N; j = i, \dots, N$ ($i \neq j$)	j i	ENTER f A	U_{ij}
6	OBTENER ELEMENTOS DE LA MATRIZ TRIANGULAR INFERIOR (MATRIZ DE RAZONES) HACIENDO, PARA $i = 2, \dots, N; j = 1, \dots, i-1$ ($i > j$)	j i	ENTER f A	L_{ij}
7	OBTENER VALOR DEL DETERMINANTE		RCL 1	DET
8	PARA UN NUEVO CASO, IR A 2.			

HP-34C

PROGRAMA : FACTORIZACION Y DETERMINANTE DE MATR. NxN

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	hLBLA	6	RCL 1	1		6		1		6	
2	4	7	GSBA	2		7		2		7	
3	x	8	S RT	3		8		3		8	
4	+	9	STO -(i)	4		9		4		9	
5	1	040	1	5		110		5		180	
6	-	1	STO -2	6		1		6		1	
7	STOF1	2	RCL 3	7		2		7		2	
8	CLX	3	RCL 2	8		3		8		3	
9	RCL f(i)	4	f x>y	9		4		9		4	
010	hRTN	5	GTO 3	080		5		150		5	
1	hLBLB	6	1	1		6		1		6	
2	1	7	STO -1	2		7		2		7	
3	STO 3	8	RCL 3	3		8		3		8	
4	hLBL1	9	RCL 1	4		9		4		9	
5	RCL 0	050	f x>y	5		120		5		190	
6	STO 1	1	GTO 2	6		1		6		1	
7	hLBL2	2	1	7		2		7		2	
8	RCL 3	3	STO +3	8		3		8		3	
9	ENTER	4	RCL 0	9		4		9		4	
020	GSBA	5	RCL 3	090		5		160		5	
1	RCL 3	6	f x#y	1		6		1		6	
2	RCL 1	7	GTO 1	2		7		2		7	
3	GSBA	8	1	3		8		3		8	
4	g R4	9	STO 1	4		9		4		9	
5	STO ÷(i)	060	hLBL4	5		130		5		200	
6	RCL 0	1	RCL 3	6		1		6		1	
7	STO 2	2	ENTER	7		2		7		2	
8	hLBL3	3	GSBA	8		3		8		3	
9	RCL 3	4	STO x1	9		4		9		4	
030	GSBA	5	1	100		5		170		5	
1	RCL 3	6	STO -3	1		6		1		6	
2	RCL 1	7	RCL 3	2		7		2		7	
3	GSBA	8	g x>0	3		8		3		8	
4	x	9	GTO 4	4		9		4		9	
5	RCL 2	070	RCL 1	5		140		5		210	

Registros

0	N	1	i, DET	2	j	3	k	4	a _{ii} , b _{ii}	5	a ₁₂ , u ₁₂	6	a ₁₃ , u ₁₃
7	a ₁₄ , u ₁₄	8	a ₂₁ , l ₂₁	9	a ₂₂ , l ₂₂	.0	a ₂₃ , u ₂₃	.1	a ₂₄ , l ₂₄	.2	a ₃₁ , l ₃₁	.3	a ₃₂ , l ₃₂
.4	a ₃₃ , b ₃₃	.5	a ₃₄ , u ₃₄	.6	a ₄₁ , l ₄₁	.7	a ₄₂ , l ₄₂	.8	a ₄₃ , l ₄₃	.9	a ₄₄ , b ₄₄	1	INDICE

Etiquetas

A : DIRECCIONAMIENTO DE ELEMENTOS.

B : CALCULO

1, 2, 3, 4.

Flags

Modo angular

--

Notacion

--

FACTORIZACION Y DETERMINANTE DE UNA MATRIZ SIMETRICA

1.- Objeto.

Dada una matriz simétrica $A = (a_{ij})$, de orden $N \leq 5$, siendo evidentemente $a_{ij} = a_{ji}$ y tal que $a_{ii} \neq 0$ para cualquier i , este programa obtiene su factorización ortogonal y calcula su determinante.

De esta forma resulta $A = L U$, siendo:

$U = (u_{ij})$ la matriz reducida NxN triangular superior, con $u_{ii} \neq 1$ en general y $u_{ij} = 0$ para todo $i > j$. U es la matriz calculada por el programa.

$L = (l_{ij})$ la matriz de razones NxN triangular inferior, con $l_{ii} = 1$ para todo i , y con $l_{ij} = 0$ para todo $i < j$. Si bien el programa no calcula esta matriz, es fácilmente obtenible ya que, por la simetría de A , se cumplirá $l_{ij} = u_{ji}/u_{jj}$ para todo $i > j$.

El cálculo del determinante se efectúa fácilmente ya que

$$\text{DET} = \prod_{i=1}^N u_{ii}.$$

También es extensible a este caso lo dicho en el programa anterior referente a la simplificación en la resolución de sistemas.

2.- Método.

Es idéntico al del programa anterior, pero aquí no se almacenan los elementos m_{ik} . La economía que supone la simetría de A permite aumentar en una unidad el orden máximo posible, llegando así a 5.

3.- Observaciones.

Es válido lo dicho en el anterior. La subrutina A se ha modificado adaptándola a los elementos a_{ij} , $i < j$. En evitación de errores y para mayor comodidad, es indistinto el orden en que se ingresen i, j .

4.- Ejemplo.

Sea la matriz:

$$A = \begin{bmatrix} 8 & -2 & 3 & 0 & 4 \\ -2 & 10 & 5 & -4 & 2 \\ 3 & 5 & 6 & 0 & -1 \\ 0 & -4 & 0 & -7 & 1 \\ 4 & 2 & -1 & 1 & 5 \end{bmatrix}$$

Después de 5; STO 0, almacenamos los elementos $i \leq j$ haciendo:
1; ENTER↑; A; 8; STO f (i)

2; ENTER↑; 1; A; 2; CHS; STO f (i)

3; ENTER↑; 1; A; 3; STO f (i)

4; ENTER↑; 1; A; 0; STO f (i)

5; ENTER↑; 1; A; 4; STO f (i)

2; ENTER↑; A; 10; STO f (i)

3; ENTER↑; 2; A; 5; STO f (i)

Etc.

Iniciando con B, tras 3 m 20 s, muestra DET = 5.352,0000.

Recuperando los elementos reducidos, podemos formar la matriz:

$$U = \begin{bmatrix} 8,0000 & -2,0000 & 3,0000 & 0,0000 & 4,0000 \\ & 9,5000 & 5,7500 & -4,0000 & 3,0000 \\ & & 1,3947 & 2,4211 & -4,3158 \\ & \textcircled{O} & & -12,8868 & 9,7547 \\ & & & & -3,9180 \end{bmatrix}$$

Para formar la matriz L haríamos:

1; ENTER↑; 2; A -2,0000

1; ENTER↑; A 8,0000

/ -0,2500 (l₂₁)

1; ENTER↑; 3; A 3,0000

1; ENTER↑; A 8,0000

/ 0,3750 (l₃₁)

Etc.

Obtenemos así:

$$L = \begin{bmatrix} 1 & & & & \textcircled{O} & \\ -0,2500 & 1 & & & & \\ 0,3750 & 0,6053 & 1 & & & \\ 0,0000 & -0,4211 & 1,7358 & 1 & & \\ 0,5000 & 0,3158 & -3,0943 & -0,7570 & 1 & \end{bmatrix}$$

HP-34C

TITULO: FACTORIZACION Y DETERMINANTE DE UNA MATRIZ SIMETRICA

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	ALMACENAR ORDEN, ($N \leq 5$)	N	STD 0	
3	ALMACENAR ELEMENTOS DE LA MATRIZ HACIENDO, PARA $i = 1, \dots, N; j = i, \dots, N (i \neq j)$ (LOS ELEMENTOS $i > j$ NO SON NECESARIOS POR SER SIMETRICA).	j i a_{ij}	ENTER \uparrow A STD f(i)	CONT. ANT.
4	INICIAR CALCULO		B	DET
5	OBtener ELEMENTOS DE LA MATRIZ REDUCIDA Haciendo, PARA $i = 1, \dots, N; j = i, \dots, N (i \neq j)$	j i	ENTER \uparrow A	U_{ij}
6	OBtener VALOR DEL DETERMINANTE		RCL 1	DET
7	PARA UN NUEVO CASO, IR A 2.			
<u>NOTA:</u>				
	SI FUERE NECESARIO CALCULAR LA MATRIZ DE REDONDES, SE PODRA OBTENER HACIENDO, PARA $i = 2, \dots, N; j = 1, \dots, i-1 (i > j)$	j i j	ENTER \uparrow A ENTER \uparrow A \div	U_{ji} U_{jj} L_{ij}

HP-34C

PROGRAMA : FACTORIZ. Y DETERMINANTE DE UNA MATR. SIMETR.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$h LBL A$	6	X	1	RCL 3	6		1		6	
2	$f x > y$	7	RCL 3	2	$\varrho x > 0$	7		2		7	
3	$x \geq y$	8	ENTER f	3	GTO 4	8		3		8	
4	1	9	GSB A	4	RCL 1	9		4		9	
5	-	040	\div	5	$h RTN$	110		5		180	
6	g	1	RCL 2	6		1		6		1	
7	$x \geq y$	2	RCL 1	7		2		7		2	
8	-	3	GSB A	8		3		8		3	
9	$h LSTX$	4	$\varrho R \downarrow$	9		4		9		4	
010	X	5	STO - (i)	080		5		150		5	
1	2	6	1	1		6		1		6	
2	\div	7	STO + 2	2		7		2		7	
3	+	8	RCL 0	3		8		3		8	
4	3	9	RCL 2	4		9		4		9	
5	+	050	$f x \neq y$	5		120		5		190	
6	STO f2	1	GTO 3	6		1		6		1	
7	CLX	2	CLX	7		2		7		2	
8	RCL f(i)	3	RCL 1	8		3		8		3	
9	$h RTN$	4	$f x \neq y$	9		4		9		4	
020	$h LBL B$	5	GTO 2	090		5		160		5	
1	1	6	1	1		6		1		6	
2	STO 3	7	STO + 3	2		7		2		7	
3	$h LBL 1$	8	RCL 0	3		8		3		8	
4	STO 1	9	RCL 3	4		9		4		9	
5	$h LBL 2$	060	$f x \neq y$	5		130		5		200	
6	1	1	GTO 1	6		1		6		1	
7	STO + 1	2	1	7		2		7		2	
8	RCL 1	3	STO 1	8		3		8		3	
9	STO 2	4	$h LBL 4$	9		4		9		4	
030	$h LBL 3$	5	RCL 3	100		5		170		5	
1	RCL 3	6	ENTER f	1		6		1		6	
2	GSB A	7	GSB A	2		7		2		7	
3	RCL 1	8	STO X 1	3		8		3		8	
4	RCL 3	9	1	4		9		4		9	
5	GSB 4	070	STO - 3	5		140		5		210	

Registros

0	N	1	i, DET	2	j	3	k	4	a_{ii}, u_{ii}	5	a_{12}, u_{12}	6	a_{13}, u_{13}
7	a_{14}, u_{14}	8	a_{15}, u_{15}	9	a_{22}, u_{22}	.0	a_{23}, u_{23}	.1	a_{24}, u_{24}	.2	a_{25}, u_{25}	.3	a_{33}, u_{33}
.4	a_{34}, u_{34}	.5	a_{35}, u_{35}	.6	a_{44}, u_{44}	.7	a_{45}, u_{45}	.8	a_{55}, u_{55}	.9	X	1	INDICE

Etiquetas

A : DIRECCIONAMIENTO DE a_{ij} .
B : CÁLCULO
1, 2, 3 y 4.

Flags

Modo angular

Notacion

SOLUCION DE DOS ECUACIONES SIMULTANEAS CON
COEFICIENTES COMPLEJOS

1.- Objeto.

Dado un sistema de dos ecuaciones simultáneas con coeficientes complejos, y expresado en la forma:

$$v_1 x_1 + v_2 x_2 = w_5$$

$$v_3 x_1 + v_4 x_2 = w_6$$

el siguiente programa calcula las raíces x_1 y x_2 , que serán, en general, complejas.

2.- Método.

Para este propósito se emplea la regla de Cramer. Toda la aritmética ha de hacerse con complejos. Se prevé que los datos se den en coordenadas polares.

Así, pues, se calcula:

$$x_1 = \frac{\begin{vmatrix} w_5 & v_2 \\ w_6 & v_4 \end{vmatrix}}{\Delta}$$

$$x_2 = \frac{\begin{vmatrix} v_1 & w_5 \\ v_3 & w_6 \end{vmatrix}}{\Delta}$$

$$\Delta = \begin{vmatrix} v_1 & v_2 \\ v_3 & v_4 \end{vmatrix}$$

3.- Observaciones.

Ya que se ha de emplear reiteradas veces, la subrutina 2 efectúa la multiplicación de complejos en coordenadas polares.

El almacenamiento de los coeficientes se efectúa con la entrada 0, que termina calculando el determinante del sistema.

4.- Ejemplo.

Sea el sistema: $8 \begin{vmatrix} 30 & x_1 + 1 \\ -30 & x_2 \end{vmatrix} = 10 \begin{vmatrix} 60 \\ \end{vmatrix}$

$$3 \begin{vmatrix} -30 & x_1 + 12 \\ 125 & x_2 \end{vmatrix} = 2 \begin{vmatrix} -45 \\ \end{vmatrix}$$

Después de ajustar el modo angular (g DEG) iniciamos cargando los coeficientes: GSB 0 0,0000

30; ENTER↑; 8; R/S..... 1,0000

-15; ENTER↑; 1; R/S..... 2,0000

-30; ENTER↑; 3; R/S..... 3,0000

125; ENTER[†]; 12; R/S..... 4,0000
 60; ENTER[†]; 10; R/S..... 5,0000
 -45; ENTER[†]; 2; R/S..... 0,0000

Para calcular las raíces, haremos:

A	1,2230	(mod. x_1)
$x \geq y$	-330,2644	(arg. x_1)
B	0,2210	(mod. x_2)
$x \geq y$	-273,2121	(arg. x_2)

Para conocer el determinante del sistema. haremos:

RCL 0	98,8244	(mod. Δ)
RCL 1	154,4051	(arg. Δ)

H P - 34 C

TITULO: SOLUCION DE 2 ECUACIONES SIMULTANEAS CON COEFICIENTES COMPLEJOS.-

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	AJUSTAR MODO ANGULAR ADECUADO.			
3	INICIAR		GSB 0	0
4	INGRESAR COEFICIENTES HACIENDO (EL SISTEMA SE CONSIDERA EXPRESADO: $V_1 x_1 + V_2 x_2 = w_5$ $V_3 x_1 + V_4 x_2 = w_6$).	$V_1 (\arg)$ $V_1 (\text{mod})$ $V_2 (\arg)$ $V_2 (\text{mod})$ $V_3 (\arg)$ $V_3 (\text{mod})$ $V_4 (\arg)$ $V_4 (\text{mod})$ $w_5 (\arg)$ $w_5 (\text{mod})$ $w_6 (\arg)$ $w_6 (\text{mod})$	ENTER ↑ R/S ENTER ↑ R/S ENTER ↑ R/S ENTER ↑ R/S ENTER ↑ R/S	1 2 3 4 5 6
5	CALCULAR LA 1 ^a RAIZ		A $x \gtrless y$	$x_1 (\text{mod})$ $x_1 (\arg)$
6	CALCULAR LA 2 ^a RAIZ		B $x \gtrless y$	$x_2 (\text{mod})$ $x_2 (\arg)$
7	PARA REPETIR NUEVAMENTE LOS CALCULOS, IR A 5 ó 6.			
8	PARA CONOCER EL DETERMINANTE DEL SISTEMA		RCL 0 RCL 1	$\Delta (\text{mod})$ $\Delta (\arg)$
9	PARA UN NUEVO CASO, IR A 2.			

HP-34C

PROGRAMA : SOL. A 2 ECUAC. SIMULT. CON COEF. COMPLEJOS.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	hLBL0	6	g R↓	1	RCL 9	6		1		6	
2	4	7	STO -1	2	RCL 8	7		2		7	
3	.	8	RCL 1	3	hLBL3	8		3		8	
4	0	9	RCL 0	4	GSB 2	9		4		9	
5	1	040	g → P	5	STO -2	110		5		180	
6	5	1	STO 0	6	g R↓	1		6		1	
7	STO f1	2	g R↓	7	STO -3	2		7		2	
8	hLBL1	3	STO 1	8	RCL 3	3		8		3	
9	RCL f2	4	CLX	9	RCL 2	4		9		4	
010	h INT	5	h RTN	080	g → P	5		150		5	
1	4	6	hLBL4	1	RCL 0	6		1		6	
2	-	7	RCL .3	2	÷	7		2		7	
3	2	8	RCL .2	3	X ² Y	8		3		8	
4	÷	9	RCL .1	4	RCL 1	9		4		9	
5	R/S	050	RCL 0	5	-	120		5		190	
6	STO f(L)	1	GSB 2	6	X ² Y	1		6		1	
7	g ISG	2	STO 2	7	h RTN	2		7		2	
8	g R↓	3	g R↓	8	hLBL2	3		8		3	
9	STO f(L)	4	STO 3	9	X ² Y	4		9		4	
020	g ISG	5	RCL 7	090	g R↓	5		160		5	
1	GTO 1	6	RCL 6	1	X	6		1		6	
2	RCL 5	7	RCL .5	2	g R↓	7		2		7	
3	RCL 4	8	RCL .4	3	+	8		3		8	
4	RCL .1	9	GTO 3	4	f R↓	9		4		9	
5	RCL 0	060	hLBL3	5	f → R	130		5		200	
6	GSB 2	1	RCL 5	6	h RTN	1		6		1	
7	STO 0	2	RCL 4	7		2		7		2	
8	g R↓	3	RCL .5	8		3		8		3	
9	STO 1	4	RCL .4	9		4		9		4	
030	RCL 7	5	GSB 2	100		5		170		5	
1	RCL 6	6	STO 2	1		6		1		6	
2	RCL 9	7	g R↓	2		7		2		7	
3	RCL 8	8	STO 3	3		8		3		8	
4	GSB 2	9	RCL .3	4		9		4		9	
5	STO -0	070	RCL 2	5		140		5		210	

Registros

0	Δ (mod)	1	Δ (arg)	2	Utiliz.	3	Utiliz.	4	V ₁ (mod)	5	V ₁ (arg)	6	V ₂ (mod)
7	v ₂ (arg)	8	v ₃ (mod)	9	v ₃ (arg)	.0	v ₄ (mod)	.1	v ₄ (arg)	.2	w ₅ (mod)	.3	w ₅ (arg)
.4	w ₆ (mod)	.5	w ₆ (arg)	.6	X	.7	X	.8	X	.9	X	1	i

Etiquetas

A : CALCULO 1^a RAIZ ; B : CALCULO 2^a RAIZ.

0 : ALMACENAMIENTO DE COEF. Y CALCULO DEL DETERMINANTE.

1, 2 y 3.

Flags

Modo angular

Notacion

SUMA DE PRODUCTOS DE ORDEN N DE M NUMEROS REALES

1.- Objeto.

Dada la serie de números reales x_1, x_2, \dots, x_M , el siguiente programa obtiene la suma de productos de orden N, es decir, la suma de los posibles productos que se pueden formar tomando N factores de entre los M números.

Por necesidades de almacenamiento, se ha de cumplir que $N + M \leq 16$, y por la filosofía del programa, $N \leq M$.

2.- Método.

Los posibles productos de N factores tomados de la serie de M números se forman mediante las combinaciones, sin repetición, (de ahí que $N \leq M$), de tales números de orden N. Es decir:

$$S_N = \sum_{k=1}^l p_k, \text{ con } l = \binom{M}{N} \text{ y } p_k = x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} \dots x_{i_N}$$

con $i_1 = 1, \dots, M ; i_2 = 1, \dots, M ; \dots ; i_N = 1, \dots, M$;
 e $i_1 \neq i_2 \neq \dots \neq i_N$.

3.- Observaciones.

El programa sigue el método expuesto, por lo que los índices i_k se generan en el proceso de cálculo. Ya que se requiere su almacenamiento, y teniendo disponibles sólo 16 registros, se establece la condición $N + M \leq 16$.

En el caso frecuente en que $N = M$, la condición se traduce en $M \leq 8$. Este es el caso en que se desea formar un polinomio conocidas sus raíces.

4.- Ejemplo.

1) Sean $x_1 = x_2 = x_3 = x_4 = 1$, es decir, $M = 4$. Las acumulaciones de productos de orden 1, 2, 3 y 4 nos darían los números combinatorios $\binom{4}{1}, \binom{4}{2}, \binom{4}{3}$ y $\binom{4}{4}$.

Efectivamente, tras 4; STO.9 y 1; STO 1; STO 2; STO 3; STO 4, obtenemos:

1; A	4,0000	(18 s)
2; A	6,0000	(44 s)

3; A	4,0000	(47 s)
4; A	1,0000	(22 s)

2) Queremos formar ahora un polinomio cuyas raíces sean $x_1 = 2$, $x_2 = -3$, $x_3 = 1$, $x_4 = 5$ y $x_5 = -4$, siendo por ello de 5º grado.

Se deberá cumplir $p(x) = (x-x_1)(x-x_2)\dots(x-x_5)$ y de este producto se deduce que los coeficientes del polinomio son precisamente las acumulaciones S de los productos de los valores $-x_i$. Se puede establecer, en general, que $a_i = S_{N-i}$ siendo N el orden del polinomio.

Así, pues, tras 5; STO.9 y -2; STO 1; 3; STO 2; -1; STO 3; -5; STO 4; y 4; STO 5 obtenemos los coeficientes:

$a_0 = S_5$, luego 5; A	-120,0000	(27 s)
$a_1 = S_4$, luego 4; A	134,0000	(1 m 15 s)
$a_2 = S_3$, luego 3; A	13,0000	(1 m 40 s)
$a_3 = S_2$, luego 2; A	-27,0000	(1 m 9 s)
$a_4 = S_1$, luego 1; A	-1,0000	(21 s)

El último coeficiente ha de ser $a_5 = 1$, según se desprende de la forma multiplicativa. Queda así:

$$p(x) = -120 + 134x + 13x^2 - 27x^3 - x^4 + x^5.$$

HP-34 C

TITULO: SUMA DE PRODUCTOS DE ORDEN N , DE M NUMEROS REALES.

Instrucciones de uso

HP-34C

PROGRAMA : SUMA DE PRODUCTOS DE ORDEN N.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$h LBL A$	6	$RCL f(i)$	1		6		1		6	
2	$STO .8$	7	$f x \geq I$	2		7		2		7	
3	1	8	$RCL f(i)$	3		8		3		8	
4	$STO .7$	9	$x \geq y$	4		9		4		9	
5	$GSB 0$	040	$f x \geq I$	5		110		5		180	
6	CLX	1	$\theta R\downarrow$	6		1		6		1	
7	$STO f(i)$	2	x	7		2		7		2	
8	$STO 0$	3	ϕDSE	8		3		8		3	
9	$h LBL 1$	4	$GTO 3$	9		4		9		4	
010	1	5	$STO + 0$	080		5		150		5	
1	$STO + (i)$	6	$h LBL 4$	1		6		1		6	
2	$RCL f(i)$	7	$RCL .9$	2		7		2		7	
3	$RCL .7$	8	$RCL .7$	3		8		3		8	
4	$RCL .8$	9	$+$	4		9		4		9	
5	$f x = y$	050	$RCL .8$	5		120		5		190	
6	$GTO 2$	1	$-$	6		1		6		1	
7	CLX	2	$RCL .7$	7		2		7		2	
8	1	3	$GSB 0$	8		3		8		3	
9	$+$	4	$f x \neq y$	9		4		9		4	
020	$STO .7$	5	$GTO 1$	090		5		160		5	
1	$GSB 0$	6	$RCL .7$	1		6		1		6	
2	$\phi R\downarrow$	7	1	2		7		2		7	
3	$STO f(i)$	8	$-$	3		8		3		8	
4	$GTO 1$	9	$STO .7$	4		9		4		9	
5	$h LBL 2$	060	$\phi x > 0$	5		130		5		200	
6	$RCL .9$	1	$GTO 4$	6		1		6		1	
7	$+$	2	$RCL 0$	7		2		7		2	
8	$RCL .9$	3	$h RTN$	8		3		8		3	
9	EEX	4	$h LBL 0$	9		4		9		4	
030	3	5	$RCL .9$	100		5		170		5	
1	\div	6	$+$	1		6		1		6	
2	$+$	7	$STO fI$	2		7		2		7	
3	$STO fJ$	8	CLX	3		8		3		8	
4	1	9	$RCL f(i)$	4		9		4		9	
5	$h LBL 3$	070	$h RTN$	5		140		5		210	

Registros

0	SUMA	1	X_1	2	X_2	3	X_3	4	X_4	5	X_5	6	X_6
7	X_7	8	X_8	9	I_1	.0	I_2	.1	I_3	.2	I_4	.3	I_5
.4	I_6	.5	I_7	.6	I_8	.7	K	.8	N	.9	M	1	i

Etiquetas

A : CALCULA LA SUMA.
O : DIRECCIONAMIENTO DE I_K
1, 2, 3 y 4.

Flags

Modo angular

Notacion

ALGORITMO DE HORNER

1.- Objeto.

Dado el polinomio $y = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n$, $n \leq 16$, -- el siguiente programa proporciona:

- 1) División del polinomio entre el binomio $x - z$ (Sb. A).
- 2) Obtención de $y = f(z)$ (Sb. A).
- 3) Cambio de ejes $x = x' + z$, resultando un polinomio en x' de grado n (Sb. B).
- 4) Obtención de los coeficientes de Taylor para $x = z$ --- (Sb. B).
- 5) Eliminación del término x^{n-1} mediante la traslación --- $x' = x + a_{n-1}/n$, cuando $a_n = 1$ (Sb. B).

2.- Método.

Se emplea el conocido algoritmo de Horner, que en su forma general se puede especificar:

Tomar $j = 0, 1, \dots, n$.

Hacer, para $i = (n-1), (n-2), \dots, j$

$$a_i = a_i + z a_{i-1}$$

Tal como está especificado, los coeficientes modificados quedan en el mismo lugar que los iniciales. En realidad, tras la primera pasada, correspondiente a $j = 0$, el grado del polinomio queda reducido en una unidad, por lo que los coeficientes deberían trasladarse un registro. En la versión utilizada para nuestro propósito se hace así. En realidad se emplea $i = j, j-1, j-2, \dots, 0$, y $j = n-1, n-2, \dots, 0$. Después de cada j se efectúa una rotación de los coeficientes de forma que $a_{n-1} = a_n$, $a_{n-2} = a_{n-1}$, etc., y el resto, correspondiente al nuevo valor de a_0 , se almacena en a_n .

Para los objetivos 1) y 2) sólo es necesaria una primera pasada del algoritmo, correspondiente a $j = n$ en nuestra versión.

3.- Observaciones.

En el caso de un sólo ciclo se emplea la entrada A. Para el resto de utilizaciones, en que se requiere el algoritmo comple-

to, se emplea la entrada B. La subrutina LBL 4 es la que efectúa la multiplicación encajada de los coeficientes subindicados desde el -- valor actual de j hasta 0. La subrutina termina (LBL 5) con la rotación de coeficientes.

4.- Ejemplos.

Sea el polinomio

$$p(x) = 60 - 32x - 71x^2 + 40x^3 + 10x^4 - 8x^5 + x^6.$$

1) Se pretende dividirlo por el binomio $x - 4$; es decir,
 $z = 4$. Después de 6; STO.9 y de almacenar los coeficientes con ---
60; STO 0; 32; CHS; STO 1; 71; CHS; STO 2; 40; STO 3; Etc. haremos:

4: A -180 (12 s)

valor correspondiente al resto de la división. Recuperando los nuevos coeficientes tendremos:

RCL 0	-60,0000
RCL 1	-7,0000
...	...
RCL 6	-180,0000

pudiéndose formar:

$$p(x)/(x-4) = -60 - 7x + 16x^2 - 6x^3 - 4x^4 + x^5 - 180/(x-4).$$

2) La sustitución $x = 4$ la hubiésemos resuelto de la misma forma. Cargado nuevamente, 4; A, nos daría -180, resto que equivale a $p(4)$.

3) Queremos hacer ahora la traslación de ejes $x = x' + 3$, es decir, $z = 3$. Almacenamos nuevamente los coeficientes y hacemos --- 3; B. Tras 1 m 1 s nos muestra el orden 6. Recuperados los nuevos coeficientes obtenemos:

$$p(x) = -80x - 116x^2 - 20x^3 + 25x^4 + 10x^5 + x^6.$$

4) Si quisieramos conocer los coeficientes de Taylor para $x = 3$, haríamos igual que antes, es decir 3; B, y tales coeficientes serían los obtenidos antes. Luego si

$$p(x+z) = p(z) + \frac{p'(z)}{1}x + \frac{p''(z)}{2}x^2 + \dots =$$

$$= b_0 + b_1 x + b_2 x^2 + \dots$$

el desarrollo de $p(x + 3)$ es el mismo que el obtenido antes para $p(x)$.

5) Pretendemos ahora eliminar el término en x^5 . Puesto que $a_5 = 1$, hemos de hacer la traslación:

$$x' = x + a_{n-1}/n ; \quad x = x' - a_{n-1}/n ; \quad \text{luego } z = -a_{n-1}/n.$$

En nuestro caso sería $z = 8/6 = 1,333333333$.

Almacenados los coeficientes del polinomio haríamos:

f FIX 9; 8; ENTER ; 6; /; B 6,000000000

Recuperando los nuevos coeficientes obtenemos:

RCL 0	-10,56241426	(b_0)
RCL 1	-14,32098769	(b_1)
RCL 2	53,44444445	(b_2)
RCL 3	-1,481481460	(b_3)
RCL 4	-16,66666667	(b_4)
RCL 5	-0,000000002	(b_5)
RCL 6	1,000000000	(b_6)

Los errores de redondeo, al no ser z una fracción exacta, ha producido b_5 algo menor que 0.

HP-34 C

TITULO: ALGORITMO DE HORNER

Instrucciones de uso

HP-34C

PROGRAMA : ALGORITMO DE HORNER

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$hLBL\ A$	6	$\varnothing\ DSE$	1		6		1		6	
2	$STO.\ 7$	7	$GTO\ 2$	2		7		2		7	
3	$RCL.\ 9$	8	$h\ x\tilde{z}(i)$	3		8		3		8	
4	$STO.\ 8$	9	$RCL.\ 9$	4		9		4		9	
5	$GTO\ 4$	040	$f\ x\tilde{z}\ I$	5		110		5		180	
6	$hLBL\ B$	1	$\varnothing\ RT$	6		1		6		1	
7	$STO.\ 7$	2	$h\ x\tilde{z}(i)$	7		2		7		2	
8	$RCL.\ 9$	3	$RCL\ f(l)$	8		3		8		3	
9	$STO.\ 8$	4	$h\ RTN$	9		4		9		4	
010	$hLBL\ 3$	5	$hLBL\ 1$	080		5		150		5	
1	$GSB\ 4$	6	$STO+f(i)$	1		6		1		6	
2	$RCL.\ 8$	7	$GTO\ 1$	2		7		2		7	
3	\varnothing	8	$hLBL\ 2$	3		8		3		8	
4	-	9	$h\ x\tilde{z}(i)$	4		9		4		9	
5	$STO.\ 8$	050	$GTO\ 2$	5		120		5		190	
6	$\varnothing\ x\neq 0$	1		6		1		6		1	
7	$GTO\ 3$	2		7		2		7		2	
8	$GSB\ 5$	3		8		3		8		3	
9	$RCL.\ 9$	4		9		4		9		4	
020	$h\ RTN$	5		090		5		160		5	
1	$hLBL\ 4$	6		1		6		1		6	
2	$RCL.\ 8$	7		2		7		2		7	
3	$STO\ f\ I$	8		3		8		3		8	
4	$hLBL\ 1$	9		4		9		4		9	
5	$RCL\ f(l)$	060		5		130		5		200	
6	$RCL.\ 7$	1		6		1		6		1	
7	x	2		7		2		7		2	
8	$\varnothing\ DSE$	3		8		3		8		3	
9	$GTO\ 1$	4		9		4		9		4	
030	$STO+0$	5		100		5		170		5	
1	$hLBL\ 5$	6		1		6		1		6	
2	$RCL.\ 9$	7		2		7		2		7	
3	$STO\ f\ I$	8		3		8		3		8	
4	$RCL\ f(i)$	9		4		9		4		9	
5	$hLBL\ 2$	070		5		140		5		210	

Registros

0	a_0	1	a_1	2	a_2	3	a_3	4	a_4	5	a_5	6	a_6
7	a_7	8	a_8	9	a_9	.0	a_{10}	.1	$Etc.$.2		.3	
.4		.5		.6		.7	2	.8	J	.9	N	1	I

Etiquetas

A : EFECTUA UN SOLO CICLO DEL ALGORITMO.
B : EJECUCION COMPLETA.
1, 2, 3, 4 y 5.

Flags

Modo angular

Notacion

ALGORITMO DE HOPPER DE DOBLE FILA1.- Objeto.

Dado el polinomio $p(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_n x^n$, con $n \leq 15$, y el trinomio $Q = x^2 - s x - p$, el siguiente programa -- calcula:

1) La división $p(x)/Q$, obteniendo el polinomio cociente entero $g(x)$, de grado $n - 2$, y el binomio resto $A_0 + B_0 x$, tal que $p(x) = Q g(x) + A_0 + B_0 x$. (Sb. A).

2) Obtiene el valor $p(x_0)$ para x_0 complejo. Siendo $x_0 = u \pm i v$, y obteniendo $s = 2u$; $p = -(u^2 + v^2)$, el valor buscado será $p(x_0) = A_0 + B_0 x_0$. (Sb. B).

3) Para x_0 real, bastará encontrar s y p que verifiquen -- $x_0^2 = s x_0 + p$. Aplicando el algoritmo se tendrá:

$$p(x_0) = A_0 + B_0 x_0 \quad (\text{Sb. B})$$

4) Dividiendo sucesivamente $p(x)$ entre Q se obtendrá la descomposición

$$p(x) = (A_0 + B_0 x) + (A_1 + B_1 x)Q + (A_2 + B_2 x)Q^2 + \dots$$

en la que los binomios $A_i + B_i x$ son los sucesivos restos. (Sb. B).

5) Considerando $A_0 = A(s, p)$; $B_0 = B(s, p)$; es decir, como funciones de s , p , se pueden deducir las distintas derivadas de A y B como sigue:

$$\text{Denominando } A_p = \frac{\partial A}{\partial p}; \quad A_s = \frac{\partial A}{\partial s}; \quad B_p = \frac{\partial B}{\partial p}; \quad B_s = \frac{\partial B}{\partial s}$$

$$A_{pp} = \frac{\partial^2 A}{\partial p^2}; \quad A_{ps} = \frac{\partial^2 A}{\partial p \partial s}; \quad A_{ss} = \frac{\partial^2 A}{\partial s^2}; \quad \text{Etc.}$$

$$\text{resulta: } A_p = A_1; \quad B_p = B_1; \quad A_s = pB_1; \quad B_s = sB_p + A_p$$

$$A_{pp}/2 = A_2 \quad B_{pp}/2 = B_2$$

$$A_{ps}/2 = pB_2 + B_1/2 \quad B_{ps}/2 = sB_2 + A_2 = C_2$$

$$A_{ss}/2 = pC_2 \quad B_{ss}/2 = sC_2 + pB_2 + B_1$$

Etc. (Sb. B).

2.- Método.

Disponiendo la división como un esquema de Horner de doble fila, se deduce facilmente:

a_n	a_{n-1}	a_{n-2}	a_{n-3}	a_3	a_2	a_1	a_0
p	-	pa_n	pa_{n-1}	pa_5	pa_4	pa_3	pa_2
s	-	sa_n	sa_{n-1}	sa_{n-2}	sa_4	sa_3	sa_2
		a_n	a_{n-1}	a_{n-2}	a_{n-3}	a_3	a_2

Desde a_2 a a_n serán los coeficientes del polinomio cociente de grado $n-2$. Los términos de cierre $a_1 = B_0$ y $a_0 = A_0$ son los del binomio de resto.

Se puede establecer, pues, el siguiente algoritmo:

Tomar $a_n = a_n$; $a_{n+1} = a_{n+2} = \dots = 0$

Para $i = (n-1), (n-2), \dots, 1$, hacer

$$\left[\begin{array}{l} a_i = a_i + a_{i+1}s + a_{i+2}p \end{array} \right]$$

Tomar $a_0 = a_0 + p a_2$; $A_0 = a_0$; $B_0 = a_1$

Aplicado reiteradas veces, disminuyendo cada vez el grado en dos unidades y rotando los coeficientes, obtendremos los restos $A_0, B_0; A_1, B_1$; etc. hasta obtener el último cociente de grado < 2 . Los valores A_i, B_i quedarán almacenados en lugar de los a_i y situados correctamente por la translación a la que se les somete.

3.- Observaciones.

La rotación de coeficientes ha de hacerse en dos órdenes, por disminuir el grado en dos unidades. Esto lo realiza LBL 7, que emplea por dos veces la subrutina 5. Cuando el grado es par, el último resto carece del término en x , y sólo es necesario rotar una vez; de aquí las dos pruebas en los pasos 019 y 021.

4.- Ejemplos.

1) Sea el polinomio $p(x) = 28 + 5x + 3x^2 + x^3 + x^4$. Deseamos dividirlo entre $Q = 4 - 2x + x^2$.

Hacemos: 4; STO.9; 28; STO 0; 5; STO 1; 3; STO 2; 1; STO 3; STO 4.

2; STO.7; 4; CHS; STO.8

A 4,0000

Recuperando los coeficientes, obtenemos:

RCL 0	5,0000	(b ₀)
RCL 1	3,0000	(b ₁)
RCL 2	1,0000	(b ₂)

RCL 3	8,0000	(A ₀)
RCL 4	3,0000	(B ₀)

Por lo que podremos formar:

$$p(x)/Q = 5 + 3x + x^2 + (8 + 3x)/Q.$$

2) Dado el mismo polinomio anterior, queremos conocer su valor para $x_0 = 1 + i\sqrt{3}$.

Formamos $s = 2u = 2$; $p = -(u^2 + v^2) = 4$. Son, pues, los mismos valores que en 1), por lo que repetiríamos los mismos pasos anteriores para obtener $A_0 = 8$ y $B_0 = 3$. Así, sería:

$$p(x_0) = A_0 + B_0 x_0 = 8 + 3(1 + i\sqrt{3}) = 11 + i3\sqrt{3}.$$

3) Sea ahora el polinomio

$$p(x) = 28 + 21x - 13x^2 + 13x^3 - 3x^4 + x^5$$

y deseamos descomponerlo en función de $Q = 4 - 2x + x^2$ mediante sucesivas divisiones. Haremos:

5; STO.9.

28; STO 0; 21; STO 1; 13; CHS; STO 2; 13; STO 3;
3; CHS; STO 4; 1; STO 5; 2; STO.7; 4; CHS; STO.8

B	5,0000	(N) (En 43 s)
RCL 0	8,0000	(A ₀)
RCL 1	3,0000	(B ₀)
RCL 2	1,0000	(A ₁)
RCL 3	5,0000	(B ₁)
RCL 4	1,0000	(A ₂)
RCL 5	1,0000	(B ₂)

Resultando, así:

$$p(x) = 8 + 3x + Q(1 + 5x) + Q^2(1 + x).$$

TÍTULO: ALGORITMO DE HORNER DE DOBLE FILA.

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	ALMACENAR GRADO DEL POLINOMIO ($N \leq 15$)	N	STO . 9	
3	ALMACENAR COEFICIENTES HACIENDO, PARA $k = 0, \dots, N$	a_k	STO [k]	
4	ALMACENAR COEFICIENTES DEL FACTOR CUADRÁ- TICO	S	STO . 7	
		P	STO . 8	
5	PARA UN SOLO CICLO HACER	A		N
6	PARA ALGORITMO COMPLETO, HACER	B		N
7	RECUPERAR NUEVOS COEFICIENTES HACIENDO :			
7.1	SI SE EFECTUÓ UN SOLO CICLO (A_1 : UNA DIVI- SIÓN), HACER, PARA $k = 0, \dots, N-2$	RCL [k]	b_k	
	OBTENER EL BINOMIO RESTO HACIENDO	RCL [N-1]	A_0	
		RCL [N]	B_0	
7.2	SI SE EFECTUÓ EL ALGORITMO COMPLETO, OSTE- NER LOS RESTOS SUCESIOS HACIENDO, PARA $k = 0, 2, 4, \dots, N$ (SI N ES PAR SE CARECERÁ DEL ÚLTIMO $B_{N/2}$, O LO QUE ES IGUAL, SERÁ NULO)	RCL [k]	$A_{k/2}$	
		RCL [k+1]	$B_{k/2}$	
8	PARA UN NUEVO CASO, IR A 2.			

EEP-84-03

PROGRAMA: ALGORITMO DE HORNER DE DOPLE FILA.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$h \text{LBL} A$	0	$\emptyset RCL$	1		6		1		6	
2	$RCL.9$	7	$+$	2		7		2		7	
3	$STO.6$	8	$STO+(i)$	3		8		3		8	
4	$h \text{LBL} 4$	9	$f R\bar{f}$	4		9		4		9	
5	$STO f I$	010	$RCL f(i)$	5		110		5		180	
6	$RCL f(i)$	1	$GTO 2$	6		1		6		1	
7	$\emptyset DSE$	2	$h \text{LBL} 1$	7		2		7		2	
8	$GTO 1$	3	$RCL.7$	8		3		8		3	
9	$h \text{RTN}$	4	$x \neq y$	9		4		9		4	
010	$h \text{LBL} B$	5	x	080		5		180		5	
1	$RCL.9$	6	$STO+(i)$	1		6		1		6	
2	$STO.6$	7	$h LST X$	2		7		2		7	
3	$h \text{LBL} 3$	8	$RCL f(i)$	3		8		3		8	
4	$GSB 4$	9	$h \text{LBL} 2$	4		9		4		9	
5	$RCL.6$	050	$\emptyset DSE$	5		120		5		180	
6	2	1	$GTO 2$	6		1		6		1	
7	-	2	CLX	7		2		7		2	
8	$STO.6$	3	$RCL.8$	8		3		8		3	
9	$\emptyset x > 0$	4	x	9		4		9		4	
020	$GTO 3$	5	$STO+0$	090		5		180		5	
1	$\emptyset x = 0$	6	$h \text{LBL} 7$	1		6		1		6	
2	$GTO 5$	7	$GSB 5$	2		7		2		7	
3	$GTO 7$	8	$h \text{LBL} 5$	3		8		3		8	
4	$h \text{LBL} 6$	9	$RCL.9$	4		9		4		9	
5	$h x \neq (i)$	050	$STO f I$	5		130		5		200	
6	$GTO 6$	1	$RCL f(i)$	6		1		6		1	
7	$h \text{LBL} 2$	2	$h \text{LBL} 6$	7		2		7		2	
8	$x \neq y$	3	$\emptyset DSE$	8		3		8		3	
9	$RCL.8$	4	$GTO 6$	9		4		9		4	
030	x	5	$h x \neq (i)$	100		5		170		5	
1	$x \neq y$	6	$RCL.9$	1		6		1		6	
2	$RCL.7$	7	$f x \geq i$	2		7		2		7	
3	$x \neq y$	8	$x \geq y$	3		8		3		8	
4	x	9	$h x \neq (i)$	4		9		4		9	
5	$h LST X$	070	$x \neq y$	5		140		5		210	

Registros

0	a_0, A_0	1	a_1, B_0	2	a_2, A_1	3	a_3, B_1	4	a_4, A_2	5	a_5, B_2	6	a_6, A_3
7	a_7, B_3	8	ETC.	9		10		11		12		13	
.4	.5			.6	J	.7	S	.8	P	.9	N	1	I

Etiquetas

A : EJECUTA UN SOLO CICLO.
B : EJECUTA ALGORITMO COMPLETO
1, 2, 3, 4, 5, 6 y 7.

Flags

Notacion

Modo angular

RECIPROCO DE UN DESARROLLO POLINOMICO

1.- Objeto.

Dado un desarrollo polinómico de la forma

$$P = 1 + a_1x + a_2x^2 + \dots$$

el siguiente programa obtiene los coeficientes, hasta los 19 primeros, del desarrollo recíproco del anterior:

$$R = 1 + b_1x + b_2x^2 \dots$$

de forma que $P \cdot R = 1$, es decir, $R = P^{-1}$.

2.- Método.

Por definición se deberá cumplir $P \cdot R = 1$ y, por consiguiente

$$(1 + a_1x + a_2x^2 + \dots)(1 + b_1x + b_2x^2 + \dots) = 1$$

lo que supone que, para $n = 1, 2, \dots$

$$b_n + a_1b_{n-1} + a_2b_{n-2} + \dots + a_nb_0 = 0$$

obteniéndose la fórmula recurrente

$$b_n = -a_1b_{n-1} - a_2b_{n-2} - \dots - a_nb_0, \text{ con } b_0 = 1 \text{ y } n = 1, 2, \dots$$

La expresión anterior puede sintetizarse en la siguiente:

$$b_i = -a_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_j b_{i-j}, \quad i = 1, 2, \dots, n$$

siendo n aquí el número de coeficientes b_i deseados.

3.- Observaciones.

Hay disponibles 19 registros para almacenamiento de a_i y b_i . Cuando a_i es función de i , como ocurre en muchos casos prácticos, y es posible, pues, programar $a_i = f(i)$, los 19 registros quedan disponibles para b_i por lo que $N \leq 19$, siendo N el número de coeficientes b_i deseados.

Cuando a_i deben ser explicitados y, por consiguiente, almacenados, los 19 disponibles han de ser repartidos entre a_i y b_i . Así, deberá cumplirse $N_a + N \leq 19$, siendo N_a el grado de P y N , como antes.

El programa presentado considera esta última circunstancia y por ello la subrutina A extrae de la memoria los valores a_i , debiéndose ingresar N_a como constante en el paso 049 (y 050 si tuviese dos dígitos).

En otro caso, cuando $a_i = f(i)$, en lugar de lo enlistado -- desde 049 al final, se programará esta función, siempre bajo LBL A.

4.- Ejemplos.

1) Se desea calcular los 8 primeros términos de la expansión:

$$-\frac{x}{\log(1-x)} = 1 + b_1x + b_2x^2 + \dots$$

La serie buscada es la recíproca de

$$P = -\frac{\log(1-x)}{x} = 1 + x/2 + x^2/3 + \dots + a_i x^i + \dots$$

Los coeficientes a_i vienen dados, pues, por

$$a_i = 1/(i+1), \quad i = 1, 2, \dots$$

No usaremos la subrutina A enlistada, sino esta otra:

```
048   LBL A
049   1
050   +
051   h 1/x
052   h RTN
```

Bastará ahora hacer:

8; B	8,0000	(1 m 38 s)
f FIX 9		
RCL 1	-0,500000000	(b ₁)
RCL 2	-0,083333333	(b ₂)
RCL 3	-0,041666667	(b ₃)
RCL 4	-0,026388889	(b ₄)
RCL 5	-0,018750000	(b ₅)
RCL 6	-0,014269180	(b ₆)
RCL 7	-0,011367394	(b ₇)
RCL 8	-0,009356537	(b ₈)

2) Deseamos ahora obtener el desarrollo del recíproco de

$$P = 1 + x + 3x^2 - 5x^3$$

Hemos de emplear aquí la subrutina A presentada, ingresando 3 en el paso 049, por ser el grado de P. Para calcular los 8 primeros términos, haremos: 5; CHS; STO.9; 3; STO.8; 1; STO.7

8; B	8,0000	(2 m 6 s)
RCL 1	-1,0000	(b ₁)
RCL 2	-2,0000	(b ₂)
RCL 3	10,0000	(b ₃)
RCL 4	-9,0000	(b ₄)
RCL 5	-31,0000	(b ₅)
RCL 6	108,0000	(b ₆)
RCL 7	-60,0000	(b ₇)
RCL 8	-419,0000	(b ₈)

Nota: La base teórica del método y el primer ejemplo están tomados de "Computational Analysis with the HP-25 Pocket Calculator". - P.

HP-34 C

TITULO: RECIPROCO DE UN DESARROLLO POLINOMICO.

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA HASTA EL PASO 048.			
2	SI SE HA DE EXPLICITAR a_k , CARGAR LOS PAR- SOS RESTANTES, DESDE 049 AL FINAL, INGRE- SANDO POR N_a EL ORDEN DEL POLINOMIO.			
2 bis	SI a_k ES IMPLICITO Y CALCULABLE EN FUNCION DE k , NO UTILIZAR DESDE 049 EN ADELAN- TE, PROGRAMANDO EN SU LUGAR LA OBTENCION DE a_k SUPONIENDO A k EN EL REGISTRO X Y DEVOLVIENDO a_k TAMBIEN EN X. IR A 4.			
3	EN EL CASO DE a_k EXPLICITOS, ALMACENAR ES- TOS HACIENDO	a_{N_a} a_{N_a-1} a_{N_a-2} ETC.	STO .9 STO .8 STO .7	
4	INGRESAR NUMERO DE TERMINOS DEL RECI- PROCO DESEADOS ($N + N_a \leq 19$) E INICIAR	N	B	N
5	RECUPERAR TERMINOS b_k HACIENDO, PARA $k = 1, \dots, N$		RCL K	b_k
6	PARA OTRO CASO, IR A 2.			

HP-34C

PROGRAMA : RECIPROCO DE UN DESARROLLO POLINOMICO.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$hLBL_B$	6	$RCL f_I$	1		6		1		6	
2	EEX	7	1	2		7		2		7	
3	3	8	-	3		8		3		8	
4	\div	9	$h INT$	4		9		4		9	
5	f	040	$h RTN$	5		110		5		180	
6	+	1	$hLBL_3$	6		1		6		1	
7	$STO f_I$	2	$f \times \not z I$	7		2		7		2	
8	$hLBL_I$	3	$RCL f(I)$	8		3		8		3	
9	$RCL f_I$	4	$\times \not z Y$	9		4		9		4	
010	$h INT$	5	$f \times \not z I$	080		5		150		5	
1	$GSB 4$	6	$\not S R \downarrow$	1		6		1		6	
2	GHS	7	$h RTN$	2		7		2		7	
3	f	8	$hLBL_A$	3		8		3		8	
4	$STO O$	9	$[Na]$	4		9		4		9	
5	$hLBL_2$	050	$\times \not z Y$	5		120		5		190	
6	$\not S R \downarrow$	1	$f \times > Y$	6		1		6		1	
7	$RCL O$	2	$GTO 4$	7		2		7		2	
8	$GSB 4$	3	-	8		3		8		3	
9	$RCL O$	4	f	9		4		9		4	
020	$RCL f_I$	5	9	090		5		160		5	
1	$h INT$	6	-	1		6		1		6	
2	$f \times = Y$	7	$GTO 3$	2		7		2		7	
3	$GTO 1$	8	$hLBL_4$	3		8		3		8	
4	-	9	X	4		9		4		9	
5	$GSB 3$	060	CLX	5		130		5		200	
6	X	1	$h RTN$	6		1		6		1	
7	-	2		7		2		7		2	
8	f	3		8		3		8		3	
9	$STO + O$	4		9		4		9		4	
030	$GTO 2$	5		100		5		170		5	
1	$hLBL_I$	6		1		6		1		6	
2	$f R \not A$	7		2		7		2		7	
3	$STO f(I)$	8		3		8		3		8	
4	$\not S ISG$	9		4		9		4		9	
	$GTO 1$	070		5		140		5		210	

Registros

0	J	1	b_1	2	b_2	3	b_3	4	Etc.	5		6	
7		8		9		,0		,1		,2		,3	
,4		,5		,6	Etc.	,7	a_{n-2}	,8	a_{n-1}	,9	a_n	I	

Etiquetas

A : CALCULO O DIRECCIONAMIENTO DE a_n
B : CALCULO DE b_k
1, 2, 3 y 4

Flags

Modo angular

--

Notacion

--

POTENCIACION DE UN DESARROLLO POLINOMICO

1.- Objeto.

Dado un desarrollo polinómico de la forma

$$P = 1 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots$$

el siguiente programa obtiene los coeficientes del desarrollo

$$R = P^\alpha = 1 + b_1 x + b_2 x^2 + \dots$$

resultante de elevar P a la potencia α , siendo α real.

2.- Método.

Derivando en la igualdad $R = P^\alpha$ se obtiene:

$$R' = \alpha P^{\alpha-1} P', \text{ y por consiguiente } P R' - \alpha R P' = 0.$$

Teniendo en cuenta que:

$$P' = a_1 + 2a_2 x + 3a_3 x^2 + \dots + i a_i x^{i-1} + \dots$$

$$R' = b_1 + 2b_2 x + 3b_3 x^2 + \dots + i b_i x^{i-1} + \dots$$

y sustituyendo en la igualdad anterior:

$$(1 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots)(b_1 + 2b_2 x + \dots) - \alpha(1 + b_1 x + \dots)(a_1 + 2a_2 x + \dots) = 0$$

de la que se deduce:

$$b_1 - \alpha a_1 = 0 \Rightarrow b_1 = \alpha a_1$$

$$a_1 b_1 + 2b_2 - \alpha(a_1 b_1 + 2a_2) = 0 \Rightarrow b_2 = (a_1 b_1 (\alpha-1) + 2\alpha a_2)/2$$

Etc.

Se puede, pues, llegar a la siguiente fórmula de recurrencia:

$$b_i = \alpha a_i + \frac{1}{i} \sum_{j=1}^{i-1} a_{i-j} b_j [\alpha(i-j) - j]$$

que permite calcular todos los b_i .

3.- Observaciones.

Igual que en el programa anterior, la subrutina A que se enlista prevé el caso en que los a_i deban ser almacenados. En el paso 054 se ingresará el grado de P teniendo en cuenta que, al tener que ocupar un solo paso, deberá ser $N \leq 9$, siendo N dicho grado. Además, al haber disponibles 17 registros, también deberá ser $N + M \leq 17$, siendo M el número de términos de R deseados.

Si $a_i = f(i)$, se podrá programar bajo LBL A, no utilizándolo enlistado y quedando disponibles los 17 registros para b_i , es decir, $M \leq 17$. Pero se deberá conservar el contenido de Y.

4.- Ejemplos.

1) Deseamos calcular los 10 primeros términos del desarrollo de $R = P^2$, siendo

$$P = e^x = 1 + x/1! + x^2/2! + x^3/3! + \dots$$

con lo que $a_i = 1/i!$.

Sabemos que $R = P^2 = e^{2x} = 1 + 2x/1! + 4x^2/2! + 8x^3/3! + \dots$
por lo que $b_i = 2^i/i!$, lo que nos servirá para comprobar la exactitud.

Programamos, pues

053	h LBL A
054	h x!
055	h 1/x
056	h RTN

e iniciamos con 10; B 0,0003 (2 m 55 s).

Recuperando los b_i , formamos una tabla comparativa con 10 dígitos:

	Valor calculado	Valor exacto
RCL 1	2,000000000 E 0	2,000000000 E 0
RCL 2	2,000000000 E 0	2,000000000 E 0
RCL 3	1,333333333 E 0	1,333333333 E 0
RCL 4	6,666666668 E-1	6,666666667 E-1
RCL 5	2,666666667 E-1	2,666666667 E-1
RCL 6	8,888888883 E-2	8,888888889 E-2
RCL 7	2,539682547 E-2	2,539682540 E-2
RCL 8	6,349206304 E-3	6,349206349 E-3
RCL 9	1,410934761 E-3	1,410934744 E-3
RCL.0	2,821869439 E-4	2,821869489 E-4

2) Sea $P = 1 + 2x - 3x^2 + 4x^3$, deseando obtener $R = P^2$.

Aquí empleamos la subrutina A enlistada, con 3 ingresado en 054.

Hacemos, pues: 4; STO.7; 3; CHS; STO.6; 2; STO.5; 2; STO.9.

Y para 10 términos: 10; B 4,8667 E-8 (3 m 22 s)

RCL 1	4,0000	(b_1)
RCL 2	-2,0000	(b_2)
RCL 3	-4,0000	(b_3)
RCL 4	25,0000	(b_4)
RCL 5	-24,0000	(b_5)
RCL 6	16,0000	(b_6)
RCL 7	-1,0000 E-8	(b_7)
RCL 8	1,0000 E-8	(b_8)
RCL 9	-2,3333 E-8	(b_9)
RCL.0	4,8667 E-8	(b_{10})

A partir de b_6 debieran haber sido nulos, pero aparecen -- errores de redondeo.

Nota: Igual que en programa anterior, pag. 2.4.2.

HP-34 C

TITULO: POTENCIACION DE UN DESARROLLO POLINOMICO.

Instrucciones de uso

HP-34C

PROGRAMA : POTENCIACION DE UN DESARROLLO POLINOM.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$h LBL B$	6	x	1		6		1		6	
2	EEX	7	$RCL f_I$	2		7		2		7	
3	3	8	$h INT$	3		8		3		8	
4	\div	9	$RCL O$	4		9		4		9	
5	1	040	$-$	5		110		5		180	
6	$+$	1	$RCL .9$	6		1		6		1	
7	$STO f_I$	2	x	7		2		7		2	
8	$h LBL 1$	3	$RCL O$	8		3		8		3	
9	$RCL f_I$	4	$-$	9		4		9		4	
010	$h INT$	5	x	080		5		150		5	
1	$STO O$	6	$RCL f_I$	1		6		1		6	
2	$GSB A$	7	$h INT$	2		7		2		7	
3	$RCL .9$	8	\div	3		8		3		8	
4	x	9	$RCL .8$	4		9		4		9	
5	$STO .8$	050	$+$	5		120		5		190	
6	$h LBL 2$	1	$STO .8$	6		1		6		1	
7	$RCL O$	2	$GTO 2$	7		2		7		2	
8	$f x \geq I$	3	$h LBL A$	8		3		8		3	
9	$\$ DSE$	4	$[N_a]$	9		4		9		4	
020	$GTO 2$	5	$x \geq Y$	090		5		160		5	
1	$f x \geq I$	6	$f x > Y$	1		6		1		6	
2	$RCL .8$	7	$GTO 3$	2		7		2		7	
3	$STO f(i)$	8	$-$	3		8		3		8	
4	$\$ ISG$	9	I	4		9		4		9	
5	$GTO 1$	060	7	5		130		5		200	
6	$h RTN$	1	$-$	6		1		6		1	
7	$h LBL 2$	2	$f x \geq I$	7		2		7		2	
8	$RCL f(i)$	3	$RCL f(i)$	8		3		8		3	
9	$x \geq Y$	4	$x \geq Y$	9		4		9		4	
030	$ENTER f$	5	$f x \geq I$	100		5		170		5	
1	$f x \geq I$	6	$\$ R \downarrow$	1		6		1		6	
2	$STO O$	7	$h RTN$	2		7		2		7	
3	$-$	8	$h LBL 3$	3		8		3		8	
4	$h INT$	9	x	4		9		4		9	
5	$GSB A$	070	CLX	5		140		5		210	

Registros

0	J	1	b_1	2	b_2	3	b_3	4	Etc.	5		6
7		8		9		.0		.1		.2		.3
.4	Etc.	.5	a_{N_a-2}	.6	a_{N_a-1}	.7	c_{N_a}	.8	S	.9	α	1

Etiquetas

A : CALCULO DIRECCIONAMIENTO DE c_k
B : CALCULO DE b_k
1, 2 + 3.

Flags

Modo angular

Notacion

EXPONENCIACION DE UN DESARROLLO POLINOMICO

1.- Objeto.

Dado un desarrollo polinomico de la forma

$$P = a_1 x + a_2 x^2 + a_3 x^3 + \dots$$

el siguiente programa obtiene los coeficientes del desarrollo

$$R = e^P = 1 + b_1 x + b_2 x^2 + b_3 x^3 + \dots$$

2.- Método.

Derivando la igualdad $R = e^P$ se obtiene

$$R' = P' e^P = P' R$$

Siendo: $P' = a_1 + 2a_2 x + 3a_3 x^2 + \dots$

$$R' = b_1 + 2b_2 x + 3b_3 x^2 + \dots$$

resultará

$$b_1 + 2b_2 x + 3b_3 x^2 + \dots = (a_1 + 2a_2 x + 3a_3 x^2 + \dots)(1 + b_1 x + b_2 x^2 + \dots)$$

de la que se puede deducir:

$$b_1 = a_1$$

$$\Rightarrow b_1 = a_1$$

$$2b_2 = 2a_2 + a_1 b_1$$

$$\Rightarrow b_2 = a_2 + a_1 b_1 / 2$$

$$3b_3 = 3a_3 + 2a_2 b_1 + a_1 b_2 \Rightarrow b_3 = a_3 + (2a_2 b_1 + a_1 b_2) / 3$$

Etc.

que se puede generalizar en la siguiente fórmula recurrente:

$$b_i = a_i + \frac{1}{i} \sum_{j=1}^{i-1} j a_j b_{i-j}, \quad i = 1, 2, \dots, m$$

en la que la suma será nula para $i = 1$, y m , el número de términos deseados.

3.- Observaciones.

Igual que en los dos programas anteriores, se ha enlistado una subrutina A para el caso de que a_i deban ser almacenados. Si N es el grado de P y M , el número de términos de R deseados, se deberá cumplir en este caso que $N + M \leq 18$.

Si $a_i = f(i)$ es programable, la subrutina A deberá efectuar su cálculo, y se podrá alcanzar $M \leq 18$.

4.- Ejemplos.

1) Sea $P = \ln(1-x) = -x - x^2/2 - x^3/3 - \dots - x^k/k$
y calculemos mediante el programa $R = e^P = 1 - x$. La respuesta correcta deberá ser $b_1 = -1$ y $b_i = 0$ para $i > 1$.

Puesto que $a_i = -1/i$ programaremos la subrutina A

```

h LBL A
h 1/x
CHS
h RTN
```

Los siete primeros términos calculados por el programa serían:

7; B	7,0000	(1 m 22 s)
RCL 1	-1,0000	
RCL 2	0,0000	
RCL 3	1,0000 E-10	
RCL 4	-2,5000 E-11	
RCL 5	-1,5000 E-11	
RCL 6	-1,0000 E-11	
RCL 7	-7,1429 E-12	

2) Dada la expresión $P = 2x + 3x^2$, calcular los 8 primeros términos de $R = e^P$.

Emplearemos, pues, la subrutina A enlistada, ingresando 2 en el paso 056. Después de almacenar los coeficientes haciendo

3; STO.8; 2; STO.7

iniciaremos: 8; B	8,0000	(2 m 13 s)
f FIX 9		
RCL 1	2,000000000	(b ₁)
RCL 2	5,000000000	(b ₂)
RCL 3	7,333333333	(b ₃)
RCL 4	11,16666667	(b ₄)
RCL 5	13,26666667	(b ₅)
RCL 6	15,58888889	(b ₆)
RCL 7	15,82539682	(b ₇)
RCL 8	15,64801588	(b ₈)

En realidad son pocos coeficientes para calcular R, pues producirían alto error por truncamiento.

Nota: Igual que la de la página 2.4.2.

HP-34 C

TITULO: EXPONENCIACION DE UN DESARROLLO POLINOMICO.

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA HASTA EL PASO 055.			
2	SI SE HA DE EXPLICITAR CK, CARGAR LOS PAR- SOS RESTANTES, DESDE 056 AL FINAL, INGRE- SANDO POR N EL ORDEN DEL POLINOMIO.			
2 bis	SI CK ES IMPLICITO Y CALCULABLE EN FUN- CION DE K, NO UTILIZAR DESDE 056 AL FINAL, PROGRAMANDO EN SU LUGAR LA OBTENCION DE CK, SUPONIENDO A K EN EL REGISTRO X Y DE- JANDO CK EN EL MISMO REGISTRO.			
3	EN EL CASO DE CK EXPLICITOS, ALMAZE- NAR ESTOS HACIENDO		AN AN-1 AN-2 ETC.	STO . 8 STO . 7 STO . 6
4	INGRESAR EL NUMERO DE TERMINOS DESEA- DOS DEL DESARROLLO ($N+M \geq 18$) EINI- CIAR		M	B
5	RECUPERAR TERMINOS HACIENDO, PARA $K=1,$ \dots, M		RCL k	bk
6	PARA OTRO CASO, IR A 2.			

HP-34C

PROGRAMA: EXPONENCIACION DE UN DESARROLLO POL.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	hLBLB	6	-	1		6		1	
2	EEX	7	GSB 3	2		7		2	
3	3	8	x	3		8		3	
4	÷	9	RCL FI	4		9		4	
5	1	040	H INT	5		110		5	180
6	+	1	÷	6		1		6	1
7	STO fI	2	RCL O	7		2		7	2
8	hLBL1	3	x	8		3		8	3
9	RCL fI	4	RCL .9	9		4		9	4
010	H INT	5	+	080		5		150	5
1	STO O	6	STO .9	1		6		1	6
2	GSBA	7	GTO 2	2		7		2	7
3	STO .9	8	hLBL3	3		8		3	8
4	hLBL2	9	f X≥I	4		9		4	9
5	RCL O	050	RCL f(L)	5		120		5	190
6	f X≥I	1	X≥Y	6		1		6	1
7	S DSE	2	f X≥I	7		2		7	2
8	GTO 2	3	S RCL	8		3		8	3
9	f X≥I	4	H RTN	9		4		9	4
(20)	RCL .9	5	hLBL4	090		5		160	5
1	STO f(L)	6	[N]	1		6		1	6
2	g ISG	7	X≥Y	2		7		2	7
3	GTO 1	8	f X>Y	3		8		3	8
4	RCL fI	9	GTO 4	4		9		4	9
5	1	060	-	5		130		5	200
6	-	1	1	6		1		6	1
7	H INT	2	8	7		2		7	2
8	H RTN	3	-	8		3		8	3
9	hLBL2	4	GTO 3	9		4		9	4
030	f X≥I	5	hLBL4	100		5		170	5
1	STO O	6	x	1		6		1	6
2	GSBA	7	CLX	2		7		2	7
3	RCL fI	8	H RTN	3		8		3	8
4	H INT	9		4		9		4	9
5	RCL O	070		5		140		5	210

Registros

0	J	1	b ₁	2	b ₂	3	b ₃	4	ETC.	5		6	
7		8		9		.0		.1		.2		.3	
.4		.5	ETC.	.6	a _{n-2}	.7	a _{n-1}	.8	a _n	.9	S	I	I

Etiquetas

A = CALCULO O DIRECCIONAMIENTO DE G _K
B = CALCULO DE b _K
1, 2, 3 + 4.

Flags

Modo angular

Notacion

ESTABILIDAD DE POLINOMIOS: CRITERIO DE ROUTH

1.- Objeto.

Dado un polinomio de grado $N \leq 17$, el siguiente programa determina si es estable, es decir, si todas sus raíces tienen la parte real negativa.

2.- Método.

Sea el polinomio $y = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_n x^n$ en el que los a_i son reales.

El criterio de Routh se aplica sobre el siguiente esquema:

a_n	a_{n-2}	a_{n-4}	\dots		$- a_n/a_{n-1}$
a_{n-1}	a_{n-3}	a_{n-5}	\dots	:	$- a_{n-1}/b_{n-2}$
b_{n-2}	b_{n-4}	b_{n-6}	\dots	:	$- b_{n-2}/c_{n-3}$
c_{n-3}	c_{n-5}	c_{n-7}	\dots	:	$- c_{n-3}/d_{n-4}$
d_{n-4}	d_{n-6}	d_{n-8}	\dots	:	
\vdots					\vdots

Las dos primeras filas contienen los coeficientes del polinomio y en su orden natural. La tercera fila se compone con las dos primeras mediante la siguiente operación: se multiplica la segunda fila por el factor $-a_n/a_{n-1}$, elegido de tal forma que, sumando luego la primera fila, se anule el primer coeficiente, mientras que los siguientes se anotarán como tercera fila, b_{n-2} , b_{n-4} , ..., desplazados un lugar a la izquierda:

$$b_i = a_i - a_{i-1} a_n/a_{n-1}$$

De igual forma se obtienen las sucesivas filas:

$$c_i = a_i - b_{i-1} a_{n-1}/b_{n-2}$$

$$d_i = b_i - c_{i-1} b_{n-2}/c_{n-3}$$

Etc.

Las raíces de la ecuación $y=0$ presentan sólo partes reales negativas cuando son positivos todos los números de la primera columna del esquema resultante, sin que sea nulo ninguno de ellos.

El llevar este esquema a un programa presenta evidente dificultad por el almacenamiento necesario. Sin embargo, observando que sólo se emplean las dos últimas filas para obtener la tercera y

que los elementos se modifican alternadamente, puede disponerse de un arreglo unidimensional en el que cada fila "pise" a la penúltima. En definitiva, resultaría el siguiente algoritmo:

Para $i = n, (n-1), \dots, 1$, hacer:

$$\text{Tomar } q = a_i/a_{i-1}$$

Para $j = (i-2), (i-4), \dots$ hasta $j = 1$, hacer

$$a_j = a_j - q a_{j-i}$$

Finalizado el algoritmo, en lugar de los coeficientes iniciales, se tendrá almacenada la primera columna del esquema. Además, en caso de inestabilidad, el número de variaciones de signo observadas nos dará el número de raíces con parte real positiva.

3.- Ejemplo.

Se desea estudiar la estabilidad del polinomio

$$y = 6 + x + 4x^2 + x^3 + 3x^4 + 9x^5 + 6x^6 + x^7.$$

Haremos: 6; STO 0; 1; STO 1; 4; STO 2; 1; STO 3; 3; STO 4; 9; STO 5; 6; STO 6; 1; STO 7.

Después de 7; A 7,0000 (39 s)

recuperamos los elementos de la primera columna:

RCL 0	6,0000
RCL 1	-291,8217
RCL 2	-0,2626
RCL 3	-11,9645
RCL 4	2,7647
RCL 5	8,5000
RCL 6	6,0000
RCL 7	1,0000

Luego es inestable. Además, produciéndose dos cambios de signo, se deduce que son dos las raíces con parte real positiva.

En efecto, resuelta la ecuación, las raíces son:

$$\begin{aligned} &-0,185681 \pm 0,861407 i \\ &0,658087 \pm 0,570197 i \\ &-1,531583 \pm 0,528902 i \\ &-3,881644 \end{aligned}$$

con el segundo par conjugado con parte real positiva.

HP-34 C

TITULO: ESTABILIDAD DE POLINOMIOS (- CRITERIO DE ROUTH).

Instrucciones de uso

HP-34C

PROGRAMA : CRITERIO DE ROUTH. -

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	hLBL4	6	hLBL3	1		6		1		6	
2	STO.9	7	1	2		7		2		7	
3	STOF1	8	-	3		8		3		8	
4	hLBL1	9	f x \neq I	4		9		4		9	
5	RCL f(i)	040	RCL f(i)	5		110		5		180	
6	RCLf1	1	x \neq y	6		1		6		1	
7	STO.8	2	f x \neq I	7		2		7		2	
8	2	3	CLX	8		3		8		3	
9	EEX	4	+	9		4		9		4	
010	5	5	hRTN	080		5		150		5	
1	CHS	6			1		6		1		6
2	+	7			2		7		2		7
3	STOF1	8			3		8		3		8
4	GSB 3	9			4		9		4		9
5	\div	050			5		120		5		190
6	ENTER F	1			6		1		6		1
7	ENTER F	2			7		2		7		2
8	ENTER F	3			8		3		8		3
9	hLBL2	4			9		4		9		4
020	S DSE	5		090		5		160		5	
1	GTO 2	6			1		6		1		6
2	RCL.8	7			2		7		2		7
3	STOF1	8			3		8		3		8
4	S DSE	9			4		9		4		9
5	GTO 1	060			5		130		5		200
6	RCL.9	1			6		1		6		1
7	hRTN	2			7		2		7		2
8	hLBL2	3			8		3		8		3
9	RCLf1	4			9		4		9		4
030	GSB 3	5		100		5		170		5	
1	X	6			1		6		1		6
2	STO -(i)	7			2		7		2		7
3	CLX	8			3		8		3		8
4	+	9			4		9		4		9
5	GTO 2	070			5		140		5		210

Registros

0	a ₀ , b ₀	1	a ₁ , b ₁	2	a ₂ , b ₂	3	a ₃ , b ₃	4	a ₄ , b ₄	5	ETC.	6	
7		8		9		0		.1		.2		.3	
.4		.5		.6		.7		.8	J	.9	N	1	Z

Etiquetas

A, 1, 2 y 3.

Flags

Modo angular

Notacion

EVALUACION DE POLINOMIOS DE CHEBYSHEV Y SUS RAICES1.- Objeto.

El programa que sigue resuelve los siguientes casos:

1) Dado un polinomio ortogonal de Chebyshev, $T_n(x)$, y dado un valor x , $-1 \leq x \leq 1$, obtiene el valor numérico de T_n para el x dado, para cualquier n . (Sb. A).

2) Dada la expresión $y = d_0 T_0 + d_1 T_1 + d_2 T_2 + \dots + d_n T_n$, en la que d_i son coeficientes reales y T_i polinomios de Chebyshev de grado i , calcula el valor numérico de y para un x dado, $-1 \leq x \leq 1$. En este caso se deberá cumplir $n \leq 16$. (Sub. B).

3) Calcula la raíces de $T_n(x) = 0$, de forma que

$$T_n(x) = \alpha_n (x - x_1)(x - x_2) \dots (x - x_n)$$

en la que $\alpha_n = 2^{n-1}$, con $n \leq 37$. (Sb. O).

2.- Método.

Los polinomios ortogonales de Chebyshev tienen como expresión trigonométrica: $T_n(x) = \cos(n t)$, $x = \cos t$. Sin embargo no se emplea esta expresión para su evaluación ya que, las rutinas de funciones trigonométricas, tienen una precisión limitada. Por ello se recurre mejor a las propiedades algebraicas de tales polinomios.

Estos, algebraicamente, son definibles según:

$$T_0 = 1$$

$$T_1 = x$$

$$T_k = 2xT_{k-1} - T_{k-2}, \quad k = 2, 3, \dots$$

La expresión general de T_k es una fórmula de recurrencia de tres términos que permite generar cualquier polinomio desde los dos primeros:

$$T_2 = 2x^2 - 1$$

$$T_3 = 4x^3 - 3x$$

$$T_4 = 8x^4 - 8x^2 + 1$$

$$T_5 = 16x^5 - 20x^3 + 5x$$

Etc.

Sea ahora la expresión general

$$y = d_0 T_0 + d_1 T_1 + d_2 T_2 + \dots + d_n T_n$$

Esta expresión es conocida como expansión o desarrollo de Chebyshev y tiene ciertas propiedades que la hacen muy útil en problemas de aproximación algebráica de funciones. De aquí el interés de su evaluación.

Para ello, si en la expansión sustituimos T_n por su equivalente $T_n = 2xT_{n-1} - T_{n-2}$, en la que x es el valor de la variable a sustituir, el máximo grado de la expansión será ahora $n-1$. Continuando así hasta el final, mediante esta técnica de sustitución de adelante hacia atrás, conocida como multiplicación encajada de polinomios ortogonales, llegaremos al valor numérico de y con la menor pérdida de significación.

En definitiva, se puede establecer el siguiente algoritmo:

Tomar $T = d_n$

Si $n = 0$, parar.

En otro caso, hacer: $T_1 = T$; $T = d_{n-1} + A_{n-1}x T_1$

Si $n = 1$, parar.

En otro caso hacer, para $i = (n-2), (n-3), \dots, 0$

$$T_2 = T_1 ; \quad T_1 = T$$

$$T = d_i + A_i x T_1 - T_2$$

siendo siempre $A_0 = 1$ y $A_k = 2$ para $k > 0$. Al terminar será $y = p(x) = T$ el valor numérico de la expansión para el x dado.

Si lo que se quiere es evaluar un T_n determinado para un x dado, bastará, en el procedimiento anterior, hacer $d_n = 1$ y $d_i = 0$ para todo $i < n$, con lo que el mismo algoritmo es válido para ambos casos.

Por último, de la expresión trigonométrica de los polinomios se deduce el valor de las raíces que satisfacen $T_n = 0$. Tales raíces serán:

$$x_k = \cos \frac{2k - 1}{2n} \pi, \quad k = 1, \dots, n.$$

Las raíces se reparten en el eje de abscisas entre -1 y 1, con el origen como centro de simetría. Si el grado n es impar, una raíz será precisamente 0. Bastará, pues, calcular las de valor positivo, --- por ejemplo, Las restantes son del mismo valor absoluto pero con --- signo negativo.

3.- Observaciones.

El programa elaborado sigue el algoritmo expuesto. Mediante

el "flag" 0, borrado o ajustado según se entre por A o B, se calcula $T_n(x)$ ó la expansión. Si el "flag" 0 está ajustado por la entrada B, el programa llamará a los registros que contienen a d_i . En este caso, el grado de la expansión está limitado por el número de registros disponibles, 16.

Si está borrado por la entrada A, no llamará a ningún registro y utilizará 1 ó 0 para d_i para $i=n$ o no. Al no llamar a ningún registro se impide la detención por "Error 2" y el valor de n es ilimitado.

Ya que A_i es 1 para $i=0$ ó 2 para los restantes, se emplea la prueba de 0 implícita en el paso 020 para determinar su valor y, además, para ajustar el "flag" 1 que detenga el algoritmo en la siguiente pasada.

Por último, el cálculo de las raíces no ofrece dificultad y aplica la fórmula expuesta, obteniendo sólo las positivas, por lo que n puede llegar a ser 37.

4.- Ejemplos.

1) Calcular $T_5(0,3)$, $T_{10}(0,6)$ y $T_{21}(0,33)$.

Haremos:

- a) 5; ENTER ↑ ; 0,3; A 0,998880 (12 s)
- b) 10; ENTER ↑ ; 0,6; A -0,988497 (23 s)
- c) 21; ENTER ↑ ; 0,33; A 0,702703 (48 s)

2) Calcular el valor de

$$y = 3T_0 - 2T_1 - T_2 + 5T_3 + 4T_4 - 6T_5 + T_6$$

para $x = 0,8$.

Después de 3; STO 0; 2; CHS; STO 1; 1; CHS; STO 2; 5; STO 3; 4; STO 4; 6; CHS; STO 5; 1; STO 6; haremos

6; ENTER ↑ ; 0,8; B 1,217728 (16 s)

3) Calcular las raíces de T_8 .

Haremos: 8; GSB 0 128,000000 (α_8) (14 s)

RCL 1	0,980785
RCL 2	0,831470
RCL 3	0,555570
RCL 4	0,195090

Las cuatro restantes raíces tendrán el mismo valor absoluto con signo negativo.

Nota: El algoritmo de multiplicación encajada es una versión del de "Análisis Numérico". S.D. Conte y C.de Boor. 2^{da} Ed. McGraw-Hill. 1974.

HP-34 C

TITULO: EVALUACION DE POLINOMIOS DE CHEBYSHEV Y SUS RAICES.

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	PARA EVALUAR POLINOMIOS $T_n(x)$ PARA UN X DADO HACER (n ILIMITADO)	n x	ENTER # A	$T_n(x)$
3	PARA EVALUAR EXPANSIONES POLINOMICAS DE LA FORMA $p(x) = d_0 T_0 + d_1 T_1 + \dots + d_n T_n$ PARA UN X DADO, HACER:			
3.1	ALMACENAR COEFICIENTES d_i HACIENDO, PARA $i = 0, 1, \dots, n$ ($n \leq 16$)	d_i	STO [i]	
3.2	INGRESAR VALORES E INICIAR	n x	ENTER # B	$p(x)$
4	PARA OBTENER LAS RAICES DE $T_n(x) = 0$, PARA $n \leq 37$, HACER	n	GSB 0	x_k
4.1	RECUPERAR LAS RAICES HACIENDO, PARA $k = 1, 2, \dots,$. INT ($n/2$)		RCL [k]	x_k
4.2	SOLO SE CALCULAN LAS RAICES POSITIVAS. LAS NE- GATIVAS SON IGUALES CON SIGNOS MENOS. SI n - DEMAS n ES IMPAR, HAY UNA RAIZ CENTRAL CE- RO. EL POLINOMIO QUEDA DESCOMPUESTO EN: $T_n(x) = k (x - x_1)(x - x_2) \dots (x - x_n)$			
5	PARA OTRO CASO IR A 2,3 ó 4 CORRESPONDIENTE.			

HP-34C

PROGRAMA : EVALUACION DE POLINOMIOS DE CHEBYSHEV.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$h LBL A$	6	$h LBL 5$	1		6		1		6	
2	$h CFD$	7	$RCL f(l)$	2		7		2		7	
3	$GTO 1$	8	$+$	3		8		3		8	
4	$h LBL B$	9	$GTO 2$	4		9		4		9	
5	$h SFO$	040	$h LBL 3$	5		110		5		180	
6	$h LBL 1$	1	2	6		1		6		1	
7	$h CF 1$	2	$GTO 4$	7		2		7		2	
8	$STO . 9$	3	$h LBL 0$	8		3		8		3	
9	$\phi R\downarrow$	4	ϕDEG	9		4		9		4	
010	$STO fI$	5	$STO . 9$	080		5		150		5	
1	CLX	6	2	1		6		1		6	
2	$STO . 7$	7	\div	2		7		2		7	
3	$/$	8	$h INT$	3		8		3		8	
4	$h F2 0$	9	$STO fI$	4		9		4		9	
5	$RCL f(l)$	050	$h LBL 6$	5		120		5		190	
6	$h LBL 2$	1	$RCL fI$	6		1		6		1	
7	$h F2 1$	2	2	7		2		7		2	
8	$h RTN$	3	x	8		3		8		3	
9	$STO . 8$	4	1	9		4		9		4	
020	ϕDSE	5	$-$	090		5		160		5	
1	$GTO 3$	6	9	1		6		1		6	
2	$h SF 1$	7	0	2		7		2		7	
3	$/$	8	x	3		8		3		8	
4	$h LBL 4$	9	$RCL . 9$	4		9		4		9	
5	x	060	\div	5		130		5		200	
6	$RCL . 9$	1	$f \cos$	6		1		6		1	
7	x	2	$STO f(l)$	7		2		7		2	
8	$RCL . 7$	3	ϕDSE	8		3		8		3	
9	$-$	4	$GTO G$	9		4		9		4	
030	$RCL . 8$	5	2	100		5		170		5	
1	$STO . 7$	6	$RCL . 9$	1		6		1		6	
2	$\phi R\downarrow$	7	1	2		7		2		7	
3	$h F2 0$	8	$-$	3		8		3		8	
4	$GTO 5$	9	$h y^x$	4		9		4		9	
5	$GTO 2$	070	$STO . 0$	5		140		5		210	

Registros

0	d_0, x_0	1	d_1, x_1	2	d_2, x_2	3	d_3, x_3	4	d_4, x_4	5	d_5, x_5	6	d_6, x_6
7	d_7, x_7	8	d_8, x_8	9	d_9, x_9	.0	d_{10}, x_{10}	.1	d_{11}, x_{11}	.2	d_{12}, x_{12}	.3	d_{13}, x_{13}
.4	d_{14}, x_{14}	.5	d_{15}, x_{15}	.6	d_{16}, x_{16}	.7	T_{n-2}, x_{17}	.8	T_{n-1}, x_{18}	.9	x, n	1	i

Etiquetas

A : CALCULA $T_n = f(x)$.
B : CALCULA $P(x) = \sum d_i T_i$.
O : CALCULA LAS RAICES DE $T_n(x) = 0$.
1, 2, 3, 4, 5 Y 6.

Flags

O : DISCRIMINA ENTRE *A Y *B.
I : FINAL DE ALGORITMO

Modo angular

DEG PARA *O.

Notacion

TRANSFORMACION DE UN POLINOMIO EN UNA EXPANSION
DE CHEBYSHEV

1.- Objeto.

Dado un polinomio en la forma $p(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$, en el que a_i son coeficientes reales, el siguiente programa lo transforma en $p(x) = \sum_{i=0}^n d_i T_i(x)$, en la que d_i son así mismo reales y $T_i(x)$, los polinomios ortogonales de Chebyshev de grado i . El programa permite $n \leq 15$.

La expresión de un polinomio en esta forma es utilizable en el acortamiento o economización de series de potencias. En general, con $-1 \leq x \leq 1$, se deberá cumplir $|T_i(x)| \leq 1$ para cualquier i . -- En consecuencia $|d_i T_i(x)| \leq |d_i|$. Por ello, la supresión de un término k supone un error acotado $\epsilon \leq |d_i|$.

Si se suprimen varios términos se cumplirá

$$\epsilon \leq |d_i| + |d_j| + |d_k| + \dots$$

La condición $-1 \leq x \leq 1$ siempre se podrá conseguir mediante un cambio de variable en el polinomio original. (Ver 2.11).

2.- Método.

De la forma algebraica de los $T_i(x)$:

$$T_0 = 1 \quad T_4 = 8x^4 - 8x^2 + 1$$

$$T_1 = x \quad T_5 = 16x^5 - 20x^3 + 5x$$

$$T_2 = 2x^2 - 1 \quad T_6 = 32x^6 - 48x^4 + 18x^2 - 1$$

$$T_3 = 4x^3 - 3x \quad \text{Etc.}$$

se puede despejar cada una de las potencias de x de la siguiente manera: $x^0 = T_0$

$$x^4 = 2^{-3}(3T_0 + 4T_2 + T_4)$$

$$x^5 = 2^{-4}(10T_1 + 5T_3 + T_5)$$

$$x^6 = 2^{-5}(10T_0 + 15T_2 + 6T_4 + T_6)$$

$$x^3 = 2^{-2}(3T_1 + T_3) \quad \text{Etc.}$$

Multiplicadas estas expresiones por el a_i correspondiente y ordenando se llegaría a la expansión buscada.

La sistematización del método ha tenido ciertas dificultades al no encontrar bibliografía al respecto. Sin embargo se ha llegado al siguiente algoritmo que genera convenientemente los distintos coeficientes necesarios:

Hacer, para $i = 2, 3, \dots, n$

$$m = a_i / 2^{i-1}$$

$$d_i = 0$$

$$k = i$$

$$L = 1$$

Hacer, para $j = i, (i-2), (i-4), \dots, j \geq 0$

$$\text{Si } j \neq 0, d_j = d_{j-1} + m$$

$$\text{Si } j = 0, d_0 = d_{j-1} + m/2$$

$$m = m k/L$$

$$k = k - 1$$

$$L = L + 1$$

Terminado el algoritmo, los coeficientes d_i acaparán el lugar de los a_i .

3.- Ejemplo.

Como consecuencia de un ajuste, se ha llegado a la expresión $F = 21134,19 - 13217,79x - 2010,88x^2 + 3419,98x^3 + 729,18x^4 - 750,28x^5$, en la que x está en el intervalo $(-1,1)$.

Se pretende economizarla en lo posible, admitiéndose un error ≤ 500 .

Cargado el programa, hacemos:

21.134,19; STO 0; 13.217,79; CHS; STO 1; 2.010,88; CHS;
STO 2; 3.419,98; STO 3; 729,18; STO 4; 750,28; CHS; STO 5.

5; A	5,0000	(42 s)
RCL 0	20.402,1925	
RCL 1	-11.121,7300	
RCL 2	-640,8500	
RCL 3	620,5325	
RCL 4	91,1475	
RCL 5	-46,8925	

Los únicos coeficientes cuyos valores absolutos suman un valor inferior a 500 son el 4º y el 5º. Luego la expresión acortada pasaría a ser:

$$F = 20.402,1925T_0 - 11.121,7300T_1 - 640,8500T_2 + \\ + 620,5325T_3$$

HP-34 C

TITULO: TRANSFORMACION DE UN POLINOMIO EN UNA EXPANSION DE CHEBYSHEV.

Instrucciones de uso

HP-34C

PROGRAMA : TRANSF. DE UN POLIN. EN UNA EXP. DE CHEBYSHEV.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$h LBL A$	6	$STO + (i)$	1		6		1		6	
2	EEX	7	$f RT$	2		7		2		7	
3	$\sqrt{ }$	8	$h LBL 3$	3		8		3		8	
4	\div	9	2	4		9		4		9	
5	2	040	-	5		110		5		180	
6	+	1	$STO . 9$	6		1		6		1	
7	$STO f I$	2	x	7		2		7		2	
8	$h LBL 1$	3	$\oint R \downarrow$	8		3		8		3	
9	$RCL f (i)$	4	$STO f I$	9		4		9		4	
010	$\varphi x=0$	5	$RCL . 6$	080		5		150		5	
1	$GTO 4$	6	$RCL . 8$	1		6		1		6	
2	$STO - (i)$	7	x	2		7		2		7	
3	2	8	$RCL . 7$	3		8		3		8	
4	$RCL f I$	9	\div	4		9		4		9	
5	$h INT$	050	$STO . 6$	5		120		5		190	
6	$STO . 8$	1	$RCL . 8$	6		1		6		1	
7	$STO . 9$	2	1	7		2		7		2	
8	1	3	-	8		3		8		3	
9	$STO . 7$	4	$STO . 8$	9		4		9		4	
020	-	5	$RCL . 7$	090		5		160		5	
1	$h y^x$	6	1	1		6		1		6	
2	\div	7	+	2		7		2		7	
3	$STO . 6$	8	$STO . 7$	3		8		3		8	
4	$h LBL 2$	9	$RCL . 9$	4		9		4		9	
5	$RCL . 6$	060	$\varphi x=0$	5		130		5		200	
6	2	1	$GTO 4$	6		1		6		1	
7	\div	2	$GTO 2$	7		2		7		2	
8	$RCL . 9$	3	$h LBL 4$	8		3		8		3	
9	$f x \approx I$	4	φISG	9		4		9		4	
030	$x \approx y$	5	$GTO 1$	100		5		170		5	
1	$STO + (i)$	6	$RCL f I$	1		6		1		6	
2	$RCL . 9$	7	$h INT$	2		7		2		7	
3	$\varphi x=0$	8	1	3		8		3		8	
4	$GTO 3$	9	-	4		9		4		9	
5	φRTN	070	$h RTN$	5		140		5		210	

Registros

0	a_0, d_0	1	a_1, d_1	2	a_2, d_2	3	a_3, d_3	4	ETC.	5		6
7		8		9		.0		.1		.2		.3
.4		.5		.6	Urruz.	.7	l	.8	k	.9	j	i

Etiquetas

A : CALCULO 1, 2, 3 y 4.

Flags

Modo angular

Notacion

TRANSFORMACION DE UNA EXPANSION DE CHEBYSHEV EN
UN POLINOMIO.-
FORMACION DE POLINOMIOS DE CHEBYSHEV.-

1.- Objeto.

Dada la expansión de Chebyshev

$$p(x) = d_0 T_0 + d_1 T_1 + \dots + d_n T_n$$

en la que d_i son coeficientes reales y T_i , polinomios ortogonales de Chebyshev de grado i , el siguiente programa la transforma en

$$p(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_n x^n$$

es decir, la desarrolla en sumas de potencias de la variable, siendo a_i coeficientes reales y con $-1 \leq x \leq 1$. El programa admite $n \leq 15$.

Así mismo, calcula los coeficientes de la expresión algebraica de $T_n(x)$, para $n \leq 15$.

2.- Método.

Mediante la fórmula de recurrencia de tres términos, es posible construir un arreglo unidimensional en el que se vayan calculando los coeficientes de los sucesivos T_i para, así, hacer la sustitución en la expansión. Sin embargo, esta solución limitaría considerablemente n , ya que requeriría $2n$ registros más los de índice y auxiliares.

Por ello se ha recurrido a otro artificio. Sea la expresión de la 4ª potencia de x en función de T_i , por ejemplo:

$$x^4 = 2^{-3}(T_4 + 4T_2 + 3T_0)$$

de la que podemos deducir:

$$T_4 = 2^3 x^4 - (4T_2 + 3T_0)$$

En general, se tendrá la expresión:

$$T_i = 2^{i-1} x^i - f(T_{i-2}, T_{i-4}, \dots)$$

en la que los coeficientes con los que participa T_{i-2} , T_{i-4} , etc., son calculables mediante el algoritmo del programa anterior (ver pag. 2.9.1 y 2.9.2). Así, si en la expansión sustituimos T_n por su expresión anterior:

$$\begin{aligned} p(x) &= d_0 T_0 + d_1 T_1 + \dots + d_{n-2} T_{n-2} + d_{n-1} T_{n-1} + 2^{n-1} d_n x^n - \\ &- d_n f(T_{n-2}, T_{n-4}, \dots) \end{aligned}$$

el coeficiente del término en x^n será $a_n = 2^{n-1} d_n$, y ya no sufrirá variación por ser los otros términos de grado inferior. Por otra parte, el último término alterará los coeficientes de T_{n-2} , T_{n-4} , etc., llegándose a:

$$p(x) = d_0 T_0 + d_1 T_1 + \dots + d_{n-2} T_{n-2} + d_{n-1} T_{n-1} + a_n x^n.$$

Si, sucesivamente, vamos sustituyendo T_{n-1} , T_{n-2} , etc. iremos obteniendo los sucesivos a_{n-1} , a_{n-2} , etc.

Lo anterior se puede expresar en el siguiente algoritmo:

Hacer, para $i = n, (n-1), \dots, 1$

Tomar $m = d_i$; $a_i = 2^{i-1} d_i$; $k = i$; $L = 1$

Hacer, para $j = (i-2), (i-4), \dots, j \geq 0$

$m = m k/L$; $L = L + 1$; $k = k - 1$

Si $j \neq 0$, $d_j = d_j - m$

Si $j = 0$, $d_j = d_j - m/2$.

Al terminar el algoritmo, tendremos almacenados los a_i en lugar de los d_i . Esto permite mantener $n \leq 15$, como en el anterior programa.

Por último, si en la expansión hacemos $d_n = 1$ y los restantes $d_i = 0$, al aplicar el algoritmo anterior obtendremos los coeficientes de la forma algebraica de T_n .

3.- Ejemplo.

$$\begin{aligned} 1) \text{ Sea la expansión } y = & 20402,20 - 11121,73 T_1 - 640,85 T_2 + \\ & + 620,53 T_3 \end{aligned}$$

obtenida de un desarrollo mayor economizado (ver ejemplo del programa anterior, pag. 2.9.2). Para pasar a una expresión polinómica normal, haremos: $20.402,20$; STO 0; $11.121,73$; CHS; STO 1; $640,85$; CHS; STO 2; $620,53$; STO 3.

3; A	0,0000	(19 s)
RCL 0	21.043,0500	(a_0)
RCL 1	-12.983,3200	(a_1)
RCL 2	-1.281,7000	(a_2)
RCL 3	2.482,1200	(a_3)

2) Deseamos conocer los coeficientes de T_{11} .

Después de:	11; B	0,0000	(1 m 17 s)
	RCL 0	0,0000	
	RCL 1	-11,0000	
	Etc.		

$$T_{11}(x) = -11x + 220x^3 - 1232x^5 + 2816x^7 - 2816x^9 + 1024x^{11}$$

HP-34C

TITULO: TRANSFORMACION DE UNA EXPANSION DE CHEBYSHEV EN UN POLINOMIO.

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA			
2	PARA TRANSFORMACION DE UNA EXPANSION, HACER:			
2.1	ALMACENAR COEFICIENTES HACIENDO, PARA $k=0, 1, \dots, N$ ($N \neq 15$)	dk	$STO [k]$	
2.2	INGRESAR GRADO E INICIAR	N	A	0.0000
2.3	RECUPERAN COEFICIENTES DEL POLINOMIO HACIENDO, PARA $k=0, 1, \dots, N$		$RCL [k]$	a_k
3	PARA OBTENER LOS COEFICIENTES DE T_N , CON $N \neq 15$, HACER:			
3.1	INGRESAR GRADO E INICIAR	N	B	0.0000
3.2	OBTENER COEFICIENTES HACIENDO, PARA $k=0, \dots, N$		$RCL [k]$	c_k
4	PARA OTROS CASOS IR A 3 ó 2.			

HP-34C**PROGRAMA : TRANSF. DE UNA EXP. DE CHEBYSHEV EN UN POLINOM.**

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$h LBL A$	6	$\phi x \neq 0$	1		6		1		6	
2	$STO f I$	7	$GTO I$	2		7		2		7	
3	$h LBL I$	8	$f x \neq I$	3		8		3		8	
4	$RCL f(i)$	9	$RCL .6$	4		9		4		9	
5	$STO .6$	040	Z	5		110		5		180	
6	$\phi x = 0$	1	\div	6		1		6		1	
7	$GTO I$	2	$STO -(i)$	7		2		7		2	
8	2	3	$RCL .9$	8		3		8		3	
9	$RCL f I$	4	$\phi x = 0$	9		4		9		4	
010	$STO .9$	5	$GTO 2$	080		5		150		5	
1	$STO .8$	6	$\phi R \downarrow$	1		6		1		6	
2	I	7	$STO -(i)$	2		7		2		7	
3	$STO .7$	8	$f R \uparrow$	3		8		3		8	
4	$-$	9	$h LBL 2$	4		9		4		9	
5	$h y^x$	050	$\phi R \downarrow$	5		120		5		190	
6	$STO x(i)$	1	$\phi R \downarrow$	6		1		6		1	
7	$h LBL 2$	2	$f x \neq I$	7		2		7		2	
8	$RCL .8$	3	$GTO 2$	8		3		8		3	
9	$RCL .6$	4	$h LBL 1$	9		4		9		4	
020	x	5	ϕDSE	090		5		160		5	
1	$RCL .7$	6	$GTO I$	1		6		1		6	
2	\div	7	$RCL f I$	2		7		2		7	
3	$STO .6$	8	$h RTN$	3		8		3		8	
4	$RCL .7$	9	$h LBL B$	4		9		4		9	
5	I	060	$f REG$	5		130		5		200	
6	$+$	1	$STO f I$	6		1		6		1	
7	$STO .7$	2	I	7		2		7		2	
8	$RCL .8$	3	$STO f(i)$	8		3		8		3	
9	I	4	$GTO I$	9		4		9		4	
030	$-$	5		100		5		170		5	
1	$STO .8$	6		1		6		1		6	
2	$RCL .9$	7		2		7		2		7	
3	2	8		3		8		3		8	
4	$-$	9		4		9		4		9	
5	$STO .9$	070		5		140		5		210	

Registros

0	d_0, d_0	1	d_1, d_1	2	d_2, d_2	3	d_3, d_3	4	d_4, d_4	5	ETC.	6	
7		8		9		0		1		2		.3	
.4		.5		.6	Utiliz.	.7	l	.8	k	.9	j	i	

Etiquetas

1 y 2.
A: TRANSFORMACION DE UNA EXPANSION.
B: CALCULO COEFICIENTES DE T_n .

Flags

Modo angular

Notacion

CAMBIO DE VARIABLES EN POLINOMIOS

1.- Objeto.

1) Dado el polinomio $y = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n$, en el que los a_i son reales y la variable x está definida $A \leq x \leq B$, el siguiente programa lo transforma en

$$y = b_0 + b_1u + b_2u^2 + \dots + b_nu^n$$

en el que la variable unificada u está definida $-1 \leq u \leq 1$, $n \leq 15$.

2) De igual forma, realiza la transformación contraria. Es decir, partiendo de $y = p(u)$, con $-1 \leq u \leq 1$, obtiene $y = p(x)$, con $A \leq x \leq B$, e, igual que antes, $n \leq 15$.

2.- Método.

El cambio de variable previsto supone:

$$x = \frac{B - A}{2} \left(u + \frac{B + A}{B - A} \right) = \alpha(u + \beta)$$

$$u = \frac{2}{B - A} \left(x - \frac{B + A}{2} \right) = \alpha(x + \beta)$$

Luego α y β varían según se trate de resolver el caso 1) o el 2), pero el método a aplicar será el mismo.

La sustitución se hace en dos fases. Primero se elimina α según el simple algoritmo:

Para $i = 0, 1, 2, \dots, n$, hacer

$$\boxed{a'_i = a_i \alpha^i}$$

Para la segunda fase, bastará aplicar el algoritmo de Horner con $z = \beta$ (ver programa "Algoritmo de Horner", pag. 2.2.1).

La utilidad de este programa es clara. Se hace necesario para la utilización de los dos programas anteriores: "Transformación de un polinomio en una expansión de Chebyshev", pag. 2.9.1, y el recíproco, "Transformación de una expansión de Chebyshev en un polinomio", pag. 2.10.1, en los que se requiere una u otra sustitución de variables antes o después de su empleo.

3.- Observaciones.

Con objeto de mantener $n \leq 15$, como en los programas antes citados, no se ha podido efectuar la sustitución sin interrupción.

La entrada A borra el "flag" 0 y calcula $\alpha = (B-A)/2$. La entrada B ajusta el "flag" 0 y calcula $\beta = 2/(B-A)$. Después, ambas entradas efectúan el algoritmo antes expuesto, deteniéndose el programa.

Se hace necesario ahora reingresar A y B para calcular β según esté el "flag" 0. Si está borrado, $\beta = (B + A)/(B - A)$. Si está ajustado, $\beta = -(B + A)/2$. Se desarrolla despues el algoritmo de Horner.

4.- Ejemplos.

1) Como consecuencia de un ajuste polinómico, se ha obtenido $F = 47842,25 - 94981,34x + 219967,84x^2 - 259397,28x^3 + 131711,68x^4 - 24008,96x^5$.

en el que $0,5 \leq x \leq 1,5$.

Para su economización, se requiere expresarla en forma de desarrollo de Chebyshev, por lo que se hace necesario el cambio de variable $x \Rightarrow u$. Hacemos, pues:

47.842,25; STO 0; 94.981,34; CHS; STO 1; 219.967,84; STO 2;
259.397,28; CHS; STO 3; 131.711,68; STO 4; 24.008,96; CHS;
STO 5.

0,5; ENTER ↑ ; 1,5; ENTER ↑ ; 5; A	0,0156
0,5; ENTER ↑ ; 1,5; R/S	729,1800

El tiempo de ejecución total ha sido de 57 s. Se obtiene así:

RCL 0	21.134,19
RCL 1	-13.217,79
RCL 2	-2.010,88
RCL 3	3.419,98
RCL 4	729,18
RCL 5	-750,28

2) Después de economizada se ha obtenido:

$$F = 21043,05 - 12983,32u - 1281,70u^2 + 2482,12u^3$$

con $-1 \leq u \leq 1$, y en la que habrá que restituir el primitivo campo de la variable; es decir, $0,5 \leq x \leq 1,5$.

Después de almacenar los coeficientes (en realidad deberían de estar almacenados correctamente si se usó el programa anterior, 2.10): 0,5; ENTER ↑ ; 1,5; ENTER ↑ ; 3; B

0,5; ENTER ↑ ; 1,5; R/S	16,0000
0,5; ENTER ↑ ; 1,5; R/S	-64.697,6800

RCL 0	22.025,93
RCL 1	43.857,84
RCL 2	-64.697,68
RCL 3	19.856,96

HP-640

TITULO: CAMBIO DE VARIABLES EN POLINOMIOS .

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	ALMACENAR COEFICIENTES HACIENDO , PARA $k=0, \dots, N$ ($N \leq 15$)		a_k	STO [k]
3	PARA LA TRANSFORMACION $x \in \{a, b\}$ A $u \in \{-1, 1\}$ HACER :			
3.1	INGRESAR LIMITES : - INFERIOR - SUPERIOR	A B	ENTER # ENTER #	
3.2	INGRESAR GRADO DEL POLINOMIO	N	A	α^{N+1}
3.3	IR A 5.			
4	PARA LA TRANSFORMACION $u \in \{-1, 1\}$ A $x \in \{a, b\}$ HACER			
4.1	INGRESAR LIMITES - INFERIOR - SUPERIOR	A B	ENTER # ENTER #	
4.2	INGRESAR GRADO	N	B	α^{N+1}
4.3	IR A 5.			
5	REINGRESAR LIMITES Y REANUDAR CALCULO	A B	ENTER # R/S	b_{N-1}
6	OBTENER NUEVOS COEFICIENTES HACIENDO , PARA $k=0, \dots, N$		RCL [k]	b_k
7	PARA UN NUEVO CASO, IR A 2.			

HPP-840

PROGRAMA: CAMBIO DE VARIABLE EN POLINOMIOS.-

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	LBL A	6	RCL . 6	1	g DSE	6		1		6	
2	h CFO	7	÷	2	GTO 7	7		2		7	
3	GTO 0	8	CHS	3	h x≥(i)	8		3		8	
4	h LBL B	9	LBL 2	4	RCL . 8	9		4		9	
5	h SFO	040	STO . 6	5	f x≥I	110		5		180	
6	h LBL 0	1	LBL 3	6	g R↓	1		6		1	
7	STO . 8	2	GSB 4	7	h x≥(i)	2		7		2	
8	STO . 7	3	RCL . 7	8		3		8		3	
	g R↓	4	1	9		4		9		4	
010	x≥y	5	-	030		5		150		5	
1	-	6	STO . 7	1		6		1		6	
2	2	7	g x≠0	2		7		2		7	
3	÷	8	GTO 3	3		8		3		8	
4	h F?0	9	GTO 5	4		9		4		9	
5	h 1/x	050	LBL 6	5		120		5		190	
6	STO . 6	1	STO+(i)	6		1		6		1	
7	RCL . 8	2	GTO 6	7		2		7		2	
8	EEX	3	LBL 7	8		3		8		3	
9	3	4	h x≥(i)	9		4		9		4	
020	÷	5	GTO 7	090		5		160		5	
1	STO fI	6	LBL 4	1		6		1		6	
2	1	7	RCL . 7	2		7		2		7	
3	h LBL 1	8	STO fI	3		8		3		8	
4	STO x(i)	9	LBL 6	4		9		4		9	
5	RCL . 6	060	RCL f(i)	5		130		5		200	
6	x	1	RCL . 6	6		1		6		1	
7	g ISG	2	x	7		2		7		2	
8	GTO 1	3	g DSE	8		3		8		3	
9	R/S	4	GTO 6	9		4		9		4	
030	+	5	STO+0	100		5		170		5	
1	2	6	LBL 5	1		6		1		6	
2	÷	7	RCL . 8	2		7		2		7	
3	CHS	8	STO fI	3		8		3		8	
4	h F?0	9	RCL f(i)	4		9		4		9	
5	GTO 2	070	LBL 7	5		140		5		210	

Registros

0	a ₀ , b ₀	1	a ₁ , b ₁	2	a ₂ , b ₂	3	a ₃ , b ₃	4	a ₄ , b ₄	5	a ₅ , b ₅	6	a ₆ , b ₆
7	a ₇ , b ₇	8	a ₈ , b ₈	9	a ₉ , b ₉	0	a ₁₀ , b ₁₀	1	a ₁₁ , b ₁₁	2	a ₁₂ , b ₁₂	3	a ₁₃ , b ₁₃
4	a ₁₄ , b ₁₄	5	a ₁₅ , b ₁₅	6	α, β	7	j	8	N	9	X	1	i

Etiquetas

Flags

A: EFECTÚA LA TRANSFORMACIÓN $x \in \{A, B\} \Rightarrow u \in \{-1, 1\}$

0: DISCRIMINA ENTRE AMBAS TRANS-

B: EFECTÚA LA TRANSFORMACIÓN INVERSA: $u \in \{-1, 1\} \Rightarrow x \in \{A, B\}$

FORMACIONES.

0, 1, 2, 3, 4, 5, 6 y 7

Modo angular

Notación

INTERPOLACION POLINOMICA1.- Objeto.

Dado los $n+1$ puntos de apoyo, $(x_0, y_0), (x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n)$, el siguiente programa obtiene los coeficientes del polinomio real: $y = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n$, que pasa por aquellos, para $n \leq 7$, y con $x_i \neq x_j$ para cualesquiera i y j .

2.- Método.

Conocidos los $n+1$ puntos, se obtienen los cocientes de diferencias según:

$$(x_0x_1) = \frac{y_1 - y_0}{x_1 - x_0}; \quad (x_1x_2) = \frac{y_2 - y_1}{x_2 - x_1}; \quad \dots; \quad (x_{n-1}x_n) = \frac{y_n - y_{n-1}}{x_n - x_{n-1}}$$

$$(x_0x_1x_2) = \frac{(x_1x_2) - (x_0x_1)}{x_2 - x_0}; \quad (x_1x_2x_3) = \frac{(x_2x_3) - (x_1x_2)}{x_3 - x_1}; \quad \dots$$

y por fin:

$$(x_0x_1\dots x_n) = \frac{(x_1x_2\dots x_n) - (x_0x_1\dots x_{n-1})}{x_n - x_0}$$

El polinomio interpolante, dado con los coeficientes de Newton, adquiere la forma:

$$y = \lambda_0 + \lambda_1(x-x_0) + \lambda_2(x-x_0)(x-x_1) + \dots + \lambda_n(x-x_0)\dots(x-x_{n-1})$$

en el que:

$$\lambda_0 = y_0; \quad \lambda_1 = (x_0x_1); \quad \lambda_2 = (x_0x_1x_2); \quad \dots; \quad \lambda_n = (x_0x_1\dots x_n)$$

Para obtener la notación normal se recurre al algoritmo de Horner modificado:

Dados los $n+1$ coeficientes $\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_n$ para la forma de Newton, basados en los puntos x_0, x_1, \dots, x_{n-1} del polinomio, dado ademas el número z :

$$\text{Tomar } a_n = \lambda_n$$

Para $i = (n-1), (n-2), \dots, 0$, hacer

$$\left[\begin{array}{l} \text{Tomar } a_i = \lambda_i + (z-x_i)a_{i+1} \end{array} \right]$$

Entonces, a_0, a_1, \dots, a_n son los coeficientes de Newton basados en los puntos $z, x_1, x_2, \dots, x_{n-2}$. Repitiendo el algoritmo n veces y para $z=0$, obtenemos la forma normal definitiva.

3.- Observaciones.

Las sucesivas diferencias divididas se disponen en un arreglo unidimensional, ya que sólo hay que retener las que constituyen los coeficientes de Newton. Así, cuando termina el cálculo, los coeficientes $\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_n$ quedan almacenados en lugar de las ordenadas y_0, y_1, \dots, y_n . Las abscisas no se pierden ni sufren alteración.

Se ha previsto la entrada B para el cálculo del polinomio resultante para cualquier x. Además se puede emplear para comprobar la interpolación: entrando a B con uno de los x_i utilizados, nos deberá dar el y_i correspondiente. Para ello también se ha previsto la entrada O que extrae de la memoria el x_i para un i dado.

Por las necesidades de almacenamiento sólo se ha podido alcanzar $n \leq 7$. Sin embargo es en la práctica suficiente ya que, con valores muy altos de n se suelen formar polinomios inestables.

Por supuesto se deberá cumplir $x_i \neq x_j$ cualesquier sean i y j.

4.- Ejemplo.

Sean los puntos

x	-3	-2	-1	0	1	2	3	4
y	35143	1415	15	1	-1	-597	-18905	-240475
i	0	1	2	3	4	5	6	7

Ingresados en el orden i, los y en los registros R_0, R_1, \dots, R_7 , y los x en los $R_{.0}, R_{.1}, \dots, R_{.7}$, haremos:

7; A 8,0000 (tras 4 m 4 s)

Para comprobar el resultado haremos:

0; GSB 0	-3,0000	(x_0)
B	35.143,0000	(y_0)
1; GSB 0	-2,0000	(x_1)
B	1.415,0000	(y_1)

Etc. Resultando correcta.

Los coeficientes serán:

RCL 0	1,0000	(a_0)
RCL 1	433,0000	(a_1)
RCL 2	38,0000	(a_2)
RCL 3	-626,0000	(a_3)
RCL 4	-48,0000	(a_4)
RCL 5	214,0000	(a_5)
RCL 6	16,0000	(a_6)
RCL 7	-29,0000	(a_7)

Si se desea calcular $y = p(2,5)$: B -3.230,7578

HP-34 C

TITULO: INTERPOLACION POLINOMICA

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	ALMACENAR LOS $N+1$ PUNTOS DE APOYO (N _Z):			
2.1	ALMACENAR ORDENADAS HACIENDO, PARA $k=0, \dots, N$	y_k	STO [k]	
2.2	ALMACENAR ABSISAS HACIENDO 0, PARA $k=0, \dots, N$	x_k	STO . [k]	
3	INGRESAR GRADO E INICIAR	N	A	$N+1$
4	PARA COMPROBAR INTERPOLACION HACER, PARA CUALQUIERA k ENTRE 0 Y N :	k	GSB 0 B	x_k y_k
5	OBTENER COEFICIENTES DEL POLINOMIO INTER- POLANTE HACIENDO, PARA $k=0, \dots, N$		RCL [k]	a_k
6	PARA EVALUAR EL POLINOMIO PARA CUALQUIER ABSCISA x , HACER	x	B	y
7	PARA OTRO CASO, IR A 2.			

HP-34C

PROGRAMA : INTERPOLACION POLINOMICA.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	hLBL4	6	STO + 8	1	RCL 8	6		1		6	
2	STO 9	7	RCL 9	2	-	7		2		7	
3	hCFO	8	RCL 8	3	hLBL0	8		3		8	
4	hLBL1	9	f X \approx Y	4	1	9		4		9	
5	1	040	GTO 2	5	0	110		5		180	
6	STO 8	1	h F \approx 0	6	+	1		6		1	
7	hLBL2	2	h RTN	7	hLBL8	2		7		2	
8	RCL 8	3	hSFO	8	f X \approx I	3		8		3	
9	1	4	GTO 1	9	RCL f(L)	4		9		4	
010	- .	5	hLBL4	080	X \approx Y	5		150		5	
1	EEX	6	GSB 7	1	f X \approx I	6		1		6	
2	3	7	RCL f(L)	2	g RCL	7		2		7	
3	\div	8	X	3	h RTN	8		3		8	
4	RCL 9	9	GTO 5	4		9		4		9	
5	+	050	hLBL3	5		120		5		190	
6	STO fI	1	h F \approx 0	6				6		1	
7	hLBL3	2	STO -(L)	7				7		2	
8	h F \approx 0	3	GTO 3	8				8		3	
9	GTO 4	4	hLBL8	9				9		4	
020	RCL fI	5	STO 8	090				160		5	
1	1	6	RCL 9	1				1		6	
2	-	7	STO fI	2				2		7	
3	GSB 8	8	CLX	3				3		8	
4	STO -(L)	9	hLBL6	4				4		9	
5	RCL fI	060	RCL f(L)	5		130		5		200	
6	GSB 0	1	+	6				6		1	
7	GSB 7	2	RCL 8	7				7		2	
8	-	3	X	8				8		3	
9	STO \div (L)	4	g DSE	9				9		4	
030	hLBL5	5	GTO 6	100				170		5	
1	g DSE	6	RCL 0	1				1		6	
2	GTO 3	7	+	2				2		7	
3	h F \approx 0	8	h RTN	3				3		8	
4	STO -(L)	9	hLBL7	4				4		9	
5	1	070	RCL fI	5		140		5		210	

Registros

0	y_0, a_0	1	y_1, a_1	2	y_2, a_2	3	y_3, a_3	4	y_4, a_4	5	y_5, a_5	6	y_6, a_6
7	y_7, a_7	8	j, x	9	N	0	x_0	1	x_1	2	x_2	3	x_3
.4	x_4	.5	x_5	.6	x_6	.7	x_7	.8	x_8	.9	x_9	1	i

Etiquetas

A : CALCULA POLINOMIO INTERPOLANTE.
B : CALCULA $y = P(x)$ PARA x DEDO.
D : DIRECCIONAMIENTO DE x_k
1, 2, 3, 4, 5, 6, 7 y 8

Flags

D : DISCRIMINA LOS DOS CICLOS NECESARIOS.

Modo angular

Notacion

DESARROLLO DE FOURIER DE VALORES DE
FUNCION DISCRETOS.-

1.- Objeto.

Dados los m puntos y_0, y_1, \dots, y_{m-1} , correspondientes a m ordenadas igualmente espaciadas en el intervalo $0, 2\pi$, y supuesto que tales valores se repiten en los sucesivos intervalos de extensión 2, es decir, que las ordenadas y_i corresponden a una función periódica, el siguiente programa obtiene el desarrollo de Fourier o aproximación trigonométrica a tales valores dada por

$$y = a_0 + a_1 \cos x + a_2 \cos 2x + \dots + a_n \cos nx + \\ + b_1 \sin x + b_2 \sin 2x + \dots + b_n \sin nx$$

en la que $n \leq 8$ y m puede tener cualquier valor.

Respecto a las ordenadas, y_0 debe corresponder al origen 0 y las siguientes a los subintervalos de extensión $2\pi/m$, de tal forma que la correspondiente a 2π deberá cumplir $y_m = y_0$.

Siendo el máximo orden $n = 8$, se cumple:

- Si $m \leq 16$ el desarrollo llega a $n = \text{INT}(m/2)$ y es una interpolación exacta a los m puntos, equivalente, pues, a un polinomio de grado $m-1$.

- Si $m > 16$, el desarrollo llega $n = 8$ y será un ajuste por mínimos cuadrados a los m puntos.

2.- Método.

Si la función a desarrollar es $f(x)$, el desarrollo anterior debe tener la mejor coincidencia. Aplicando el método de mínimos cuadrados:

$$Q = \int_0^{2\pi} (y - f(x))^2 dx = \text{mín.}$$

Desarrollando las propiedades del mínimo y por la ortogonalidad de las funciones trigonométricas se llega a

$$a_0 = \frac{1}{2\pi} \int_0^{2\pi} f(x) dx \quad a_n = \frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} f(x) \cos nx dx \\ b_n = \frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} f(x) \sin nx dx \quad n = 1, 2, \dots$$

Estos coeficientes de Fourier de la función periódica $f(x)$ resultan independientes del índice de los armónicos que se consideran, de forma que, si se prosigue el orden del desarrollo, los coeficientes ya calculados permanecen invariables.

En el cálculo numérico se puede plantear desde un principio como sumas finitas, ya que la ortogonalidad de las funciones trigonométricas, excepcionalmente, persiste cuando se trata de sumas. Partiendo, pues, de : $M-1$

$$Q = \sum_{j=0}^{M-1} (y_j - f(x_j))^2 = \text{mín.}$$

se llegaría a

$$\begin{aligned} a_0 &= \frac{1}{M} \sum_{j=0}^{M-1} y_j & a_i &= \frac{2}{M} \sum_{j=0}^{M-1} y_j \cos ix_j \\ a_{M/2} &= \frac{1}{M} \sum_{j=0}^{M-1} (-1)^j y_j & b_i &= \frac{2}{M} \sum_{j=0}^{M-1} y_j \sin ix_j \end{aligned}$$

$$\text{para } i = 1, 2, \dots, M/2 - 1$$

Tal como se plantea en este caso, las abscisas x_j se deducen fácilmente ya que: $x_j = 2\pi j/M$. Entonces basta conocer el orden de la ordenada para saber la abscisa. Aquellas habrá que ingresarlas en el orden correspondiente una a una.

3.- Ejemplo.

Como ejemplo se ha escogido una sucesión de valores que corresponden a las amplitudes de una onda senoidal idealmente rectificada cada 30° . La función es así $y = \text{ABS}(\sin x)$ y los valores a ingresar serán:

<u>k</u>	<u>y_k</u>
0	0,0000
1	0,5000
2	0,8660
3	1,0000

Etc.

Siguiendo las instrucciones, haríamos:

12; A	0,0000
0; R/S	1,0000
0,5; R/S	2,0000
...	
0,8660; R/S	11,0000
0,5; R/S	6,0000 (N)

Al recuperar los coeficientes obtenemos:

RCL 0	0,622000	RCL.1	1,300000 E-10
RCL 1	1,900000 E-10	RCL.2	3,000000 E-11
RCL 2	-0,455333	RCL.3	4,200000 E-10
RCL 3	9,379167 E-10	RCL.4	-1,250000 E-9
RCL 4	-0,122000	RCL.5	-6,500000 E-10
RCL 5	1,280000 E-9	RCL.6	-6,870933 E-10
RCL 6	-0,089333		

Si se hubiese integrado la función verdadera hubiese resultado $b_i = 0$ y $a_i = 0$ para i impar.

HP-34 C

TITULO: DESARROLLO DE FOURIER DE VALORES DE FUNCIONES DISCRETAS.

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	INGRESAR NUMERO DE PUNTOS DISPONIBLES IGUALMENTE ESPACIADOS EN EL PERIODO 2π E INICIAR	M	A	0,0000
3	PARA $k=0, \dots, M-1$, INGRESAR LOS VALORES DE LA FUNCION A APROXIMAR, HACIENDO	y_k	R/S	$k+1$
4	TRAS INGRESAR EL ULTIMO VALOR y_{M-1} , MUESTRAR EL ORDEN DE LA APROXIMACION (SI $M > 16$, $N = 8$ Y EL DESARROLLO ES UN AJUSTE POR MINIMOS CUADRADOS. SI $M \leq 16$, $N = \text{INT}(M/2)$ Y EL DESARROLLO ES UNA IN- TERPOLACION EXACTA A LOS M VALORES).	y_{M-1}	R/S	N
5	OBSTENER COEFICIENTES DEL DESARROLLO HA- CIENDO. PARA $k=0, \dots, N$		RCL [k]	a_k
	PARA $k=1, \dots, N$		RCL - [k]	b_k
6	PARA UN NUEVO CASO, IR A 2.			

HP-34C

PROGRAMA : DESARROLLO DE FOURIER : VALORES DISCRE.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	hLBL A	6	CLX	1		6		1		6	
2	f REG	7	RCL .9	2		7		2		7	
3	STO .0	8	RCL fI	3		8		3		8	
4	g RAD	9	h INT	4		9		4		9	
5	hLBL I	040	X	5		110		5		180	
6	RCL 9	1	X \geq Y	6		1		6		1	
7	R/S	2	f \rightarrow R	7		2		7		2	
8	RCL .0	3	STO+(i)	8		3		8		3	
9	\div	4	g R+I	9		4		9		4	
010	STO +0	5	RCL fI	080		5		150		5	
1	2	6	I	1		6		1		6	
2	X	7	0	2		7		2		7	
3	X \geq Y	8	+	3		8		3		8	
4	2	9	f X \geq I	4		9		4		9	
5	h PI	050	X \geq Y	5		120		5		190	
6	X	1	STO+(i)	6		1		6		1	
7	X	2	X \geq Y	7		2		7		2	
8	RCL .0	3	f X \geq I	8		3		8		3	
9	\div	4	X	9		4		9		4	
020	STO .9	5	g ISG	090		5		160		5	
1	CLX	6	GTO 2	1		6		1		6	
2	RCL .0	7	I	2		7		2		7	
3	2	8	STO +9	3		8		3		8	
4	\div	9	RCL 9	4		9		4		9	
5	h INT	060	RCL .0	5		130		5		200	
6	8	1	f X $>$ Y	6		1		6		1	
7	f X \leq Y	2	GTO 1	7		2		7		2	
8	X \geq Y	3	RCL fI	8		3		8		3	
9	CLX	4	h INT	9		4		9		4	
030	EEX	5	I	100		5		170		5	
1	3	6	-	1		6		1		6	
2	\div	7	h RTN	2		7		2		7	
3	STO fI	8		3		8		3		8	
4	g ISG	9		4		9		4		9	
5	hLBL2	070		5		140		5		210	

Registros

0	a ₀	1	a ₁	2	a ₂	3	a ₃	4	a ₄	5	a ₅	6	a ₆
7	a ₇	8	a ₈	9	i	.0	M	.1	b ₁	.2	b ₂	.3	b ₃
.4	b ₄	.5	b ₅	.6	b ₆	.7	b ₇	.8	b ₈	.9	x	1	j

Etiquetas

A, I y 2.		Flags

Modo angular

RAD

Notacion

DESARROLLO DE FOURIER DE FUNCIONES DISCRETIZADAS1.- Objeto.

Dada la función continua $f(x)$ para $0 \leq x \leq 2\pi$, el siguiente programa calcula los coeficientes del desarrollo de Fourier

$$f(x) = a_0 + a_1 \cos(x) + a_2 \cos(2x) + \dots + a_n \cos(nx) + \\ + b_1 \sin(x) + b_2 \sin(2x) + \dots + b_n \sin(nx)$$

con $n \leq 7$. La función $f(x)$ que se desea aproximar deberá ser programable, debiéndose tener en cuenta que, si para algun valor de $x = z$ presenta su derivada alguna discontinuidad, es decir, si $f(x)$ presenta algún salto de forma que para $f(z - 0) = z_1$ y para $f(z + 0) = z_2$, el programa que calcule $f(x)$ deberá tener en cuenta tal discontinuidad tomando como valor de la función el valor medio, es decir $f(z) = (z_1 + z_2)/2$.

2.- Método.

El método seguido es idéntico al del programa anterior, o sea, se calculan los coeficientes de acuerdo con

$$a_0 = \frac{1}{M} \sum_{j=0}^{M-1} f(x_j); \quad a_i = \frac{2}{M} \sum_{j=0}^{M-1} f(x_j) \cos(ix_j); \quad b_i = \frac{2}{M} \sum_{j=0}^{M-1} f(x_j) \sin(ix_j)$$

para $i = 1, 2, \dots, M/2 - 1$, y $x_j = 2\pi j/M$.

En esta ocasión M es definida por el usuario teniendo en cuenta la precisión deseada. A mayor M mayor exactitud en la integración de los coeficientes. Si $M > 14$, entonces $n=7$ y el desarrollo es un ajuste por mínimos cuadrados. Si $M \leq 14$, $n=M/2$ y el desarrollo es una interpolación exacta a los M puntos con $b_n=0$. Puesto que, a diferencia del programa anterior, hay libertad para la escogencia de M , se preceptúa que ésta sea par.

3.- Ejemplo.

Sea el mismo ejemplo de antes, $y = \text{ABS}(\sin x)$, perteneciente a una onda idealmente rectificada. Bajo B la programamos haciendo

```
059 LBL B
060 f SIN
061 h ABS
062 h RTN
```

Se han efectuados dos casos para distintos valores de M. Una vez corridos los dos ejemplos, se tabulan a continuación los resultados comparándolos con los valores correctos:

	<u>M=12 (4 m 18 s)</u>	<u>M=24 (10 m 10 s)</u>	<u>Val. exactos</u>
a_0	0,622008	0,632980	0,636620
a_1	1,300000 E-10	-3,600000 E-10	0
a_2	-0,455342	-0,431795	-0,424413
a_3	-8,620833 E-10	-5,400000 E-10	0
a_4	-0,122008	-0,092582	-0,084883
a_5	9,300000 E-10	8,590000 E-10	0
a_6	-0,089316	-0,044658	-0,036378
a_7	1,047000 E-9	1,242000 E-9	0

Los valores de b_i , que deben ser todos nulos, han resultado con órdenes E-9 y E-10. Como se aprecia, para conseguir algo de exactitud, se requiere valores de M elevados lo que resulta en altos tiempos de ejecución. Esto se agudiza tanto más cuantas mayores discontinuidades tenga la función en su derivada, como pasa en la del ejemplo en los puntos 0 y π .

HP-34 C

TITULO: DESARROLLO DE FOURIER DE FUNCIONES DISCRETIZADAS.

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	PROGRAMAR BAJO LBL B EL CALCULO DE $Y = F(X)$ SUPONIENDO A X EN EL REGISTRO X Y DEJANDO A Y EN EL MISMO REGISTRO. HAY DISPONIBLES DEL PASO 060 AL 084 CON NINGUN REGISTRO Ó DEL PASO 060 AL 070 CON R.8 Y R.9. TAM- BIEN SE DISPONE DE LBL 1 A LBL 9.			
3	PREPARAR PROGRAMA HACIENDO		f REG g RAD	
4	ALMACENAR NUMERO DE PUNTOS DE APoyo PAR	M	STO . 0	
5	INICIAR		A	M
6	RECUPERAR COEFICIENTES DEL DESARROLLO HACIENDO, PARA $k = 0, \dots, N$ PARA $k = 1, \dots, N$		RCL [k] a_k RCL . [k] b_k	
	(SI $M > 14$, $N = 7$ Y EL DESARROLLO ES UN AJUS- TE POR MINIMOS CUADRADOS. SI $M \leq 14$, $N = M/2$, Y EL DESARROLLO ES UNA INTERPO- LACION EXACTA A LOS M PUNTOS, CON $b_N = 0$).			
7	PARA UN NUEVO CASO, IR A 2.			

HP-34C

PROGRAMA : DESARROLLO DE FOURIER DE FUNC. DISCRETIZ.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$h \text{ LBL A}$	6	$x \geq y$	1		6		1		6	
2	RCL 9	7	$f \rightarrow R$	2		7		2		7	
3	$h \pi$	8	$\text{STO} + (i)$	3		8		3		8	
4	x	9	$\varrho \rightarrow \ell$	4		9		4		9	
5	2	040	$\text{RCL } f_1$	5		110		5		180	
6	x	1	1	6		1		6		1	
7	RCL .0	2	0	7		2		7		2	
8	\div	3	+	8		3		8		3	
9	$\text{STO } 8$	4	$f \times \geq i$	9		4		9		4	
010	GSB B	5	$x \geq y$	080		5		150		5	
1	RCL .0	6	$\text{STO} + (i)$	1		6		1		6	
2	\div	7	$x \geq y$	2		7		2		7	
3	$\text{STO} + 0$	8	$f \times \geq i$	3		8		3		8	
4	2	9	x	4		9		4		9	
5	x	050	$\varrho \text{ ISG}$	5		120		5		190	
6	ENTER #	1	GTO 0	6		1		6		1	
7	ENTER #	2	1	7		2		7		2	
8	RCL .0	3	$\text{STO} + 9$	8		3		8		3	
9	2	4	RCL 9	9		4		9		4	
020	\div	5	RCL .0	090		5		160		5	
1	7	6	$f \times > y$	1		6		1		6	
2	$f \times \geq y$	7	GTO A	2		7		2		7	
3	$x \geq y$	8	$h \text{ RTN}$	3		8		3		8	
4	CLX	9	$h \text{ LBL B}$	4		9		4		9	
5	EEX	060		5		130		5		200	
6	3	1		6		1		6		1	
7	\div	2		7		2		7		2	
8	$\text{STO } f_1$	3		8		3		8		3	
9	$\varrho \text{ ISG}$	4		9		4		9		4	
030	$h \text{ LBL D}$	5		100		5		170		5	
1	CLX	6		1		6		1		6	
2	RCL 8	7		2		7		2		7	
3	RCL f1	8		3		8		3		8	
4	$h \text{ INT}$	9		4		9		4		9	
5	x	070		5		140		5		210	

Registros

0	a_0	1	a_1	2	a_2	3	a_3	4	a_4	5	a_5	6	a_6
7	a_7	8	x	9	i	.0	M	.1	b_1	.2	b_2	.3	b_3
.4	b_4	.5	b_5	.6	b_6	.7	b_7	.8		.9		1	j

Etiquetas

4y0 .
B : CALCULA $y = f(x)$

Flags

Modo angular

RAD (MANUAL)

Notación

--

DESARROLLO DE FOURIER POR INTEGRACION DE
COEFICIENTES

1.- Objeto.

Dada la función continua $f(x)$ para $0 < x < 2\pi$, el siguiente programa calcula los coeficientes de Fourier, uno a uno, del desarrollo $f(x) = a_0 + a_1 \cos(x) + a_2 \cos(2x) + \dots + a_n \cos(nx) + b_1 \sin(x) + b_2 \sin(2x) + \dots + b_n \sin(nx)$ para cualquier n . La función $f(x)$ deberá ser programable, debiéndose tener en cuenta que, si para algún valor de $x = z$ presentase su derivada alguna discontinuidad, es decir, si $f(x)$ presentara algún salto de forma que para $f(z-0)=z_1$ y para $f(z+0)=z_2$, el programa que calcule $f(x)$ deberá tener en cuenta tal discontinuidad tomando como valor de la función el valor medio, es decir, $f(z)=(z_1+z_2)/2$.

Además, y para evitar el cálculo de coeficientes que deberán ser nulos, se tendrán en cuenta las siguientes reglas:

-Si la función $f(x)$ es de simetría par, es decir, es simétrica respecto al eje y, cumpliéndose por tanto $f(-x)=f(x)$, se deberá cumplir $b_i=0$ para cualquier i .

-Si la función es de simetría impar, es decir, simétrica respecto al origen, cumpliéndose por tanto $f(-x)=-f(x)$, se deberá cumplir $a_i=0$ para cualquier i .

-Si la función es de simetría completa, llamada así una combinación de las anteriores que podría expresarse como $f(-x) = \pm f(x)$, y que cumple la propiedad de que $f(x+\pi)=-f(x)$, por la cual se repite la forma de la curva en cada cuarto de período, entonces deberá cumplirse $a_0=a_i=b_i=0$ para $i=2, 4, 6, \dots$

2.- Método.

No es fácil resistir la tentación de calcular los coeficientes de Fourier por integración directa empleando la potente función \int_x^y de que está provista la HP-34C. Sin embargo se prevén largas duraciones de los cálculos de coeficientes de órdenes altos debido a la gran oscilatoriedad de los mismos.

En efecto, tal como se ve en el ejemplo, la integración -- de a_{10} del desarrollo de $f(x)=\text{ABS}(\sin x)$ con 5 cifras significativas

Tratando de evitar tan largas duraciones se ha intentado el método indicado por William M. Kahan ("padre" de la implantación de \int_x^y en la HP-34C) en el artículo "Handheld Calculator Evaluates Integrals", aparecido en Hewlett-Packard Journal, August, 1980, pag. 31.

Aplicado a este caso, tendríamos:

$$a_i = \frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} f(x) \cos(ix) dx = \frac{1}{\pi} \sum_{j=1}^i \int_{\frac{2\pi(j-1)}{i}}^{\frac{2\pi j}{i}} f(x) \cos(ix) dx$$

en la que se ha descompuesto el intervalo de integración en i subintervalos. Después, cambiando el sumatorio y la integral y haciendo la transformación $ix = t$ llegaríamos a:

$$\frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} \cos(ix) \sum_{j=1}^i f(x) dx = \frac{1}{i\pi} \int_0^{2\pi} \cos t \sum_{j=1}^i f\left[\frac{t + 2\pi(j-1)}{i}\right] dt$$

Resuelto así el problema, la solución del a_{10} de antes tarda en llegar 39 m 6 s. ¿Por qué aumentó la duración?

Repetidos los cálculos se pudo comprobar que la integración directa del coeficiente representaba la evaluación de 511 veces el integrando $ABS(\sin x) \cos(10 x)$, mientras que el empleo del método sumatorio sólo lo evaluaba 63 veces. Sin embargo el sumatorio se extiende a 10 términos, lo que representa 630 veces la evaluación de $ABS(\sin x)$, además de que el cálculo del integrando es más largo puesto que ha de acumular la suma.

En definitiva, si bien el método de Mr. Kahan consigue la misma precisión con un considerable descenso del número de evaluaciones del integrando, en este caso no se traduce, en general, en una menor duración debido a la mayor complejidad de la evaluación.

Así pues, la solución adoptada es la de la integración directa según las fórmulas:

$$a_0 = \frac{1}{2\pi} \int_0^{2\pi} f(x) dx \quad a_i = \frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} f(x) \cos(ix) dx$$

$$b_i = \frac{1}{\pi} \int_0^{2\pi} f(x) \sin(ix) dx, \text{ con } i = 1, 2, \dots \text{ etc.}$$

3.- Observaciones.

Para discriminar entre el cálculo de a_i o b_i se ha recurrido al "flag" 0, que es puesto o borrado por las entradas A o B. Así, el programa se mantiene común a ambos cálculos salvo la evaluación de COS o SIN en la subrutina 1 del integrando que se decide según la situación del "flag" 0.

4.- Ejemplo.

Sea la función $y = \text{ABS}(\sin x)$, resultado de la rectificación ideal de onda completa.

Programada bajo 0 sería:

```
046 LBL 0
047 f SIN
048 h ABS
049 h RTN
```

Ajustando la notación a SCI 5 para obtener 6 cifras exactas resulta:

0; A	6,36620 E-1	(a_0)	(4 m 22 s)
2; A	-4,24413 E-1	(a_2)	(8 m 47 s)
4; A	-8,48826 E-2	(a_4)	(17 m 28 s)
10; A	-1,28610 E-2	(a_{10})	(34 m 40 s)

Los coeficientes a_i impares ($i = 1, 3, \dots$) así como los b_i deberán ser nulos por ser la función de simetría par y completa.

El último caso calculado, a_{10} , se ha tomado como base de comparación entre los dos métodos descritos antes. Con el programa enlistado \int_y^x calculó 511 veces el integrando. Sin embargo, todos los resultados fueron correctos en las 6 cifras mostradas. Por consiguiente, y antes de enjuiciar la integración directa, sería necesario probar con otro método (por ejemplo, el del programa anterior) y comparar la duración necesaria para obtener la misma exactitud, prescindiendo de que, por memoria, el número de coeficientes estaría limitado, y por método, realiza acumulaciones innecesarias para coeficientes nulos.

En resumen... es cuestión de no tener prisa.

HP-34-C

TITULO: DESARROLLO DE FOURIER POR INTEGRACION DE COEFICIENTES.

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA			
2	PROGRAMAR BAJO LBL 0 EL CÁLCULO DE $Y = F(X)$, SUSTITUYENDO A X EN EL REGISTRO X Y DEJANDO A Y EN EL MISMO REGISTRO. HAY DISPONIBLE DESDE 047 A 070 CON R ₃ A R ₉ , O BIEN DESDE 047 A 189 SIN NINGÚN REGISTRO. Además SE DISPONE DE LBL 4 A LBL 9.			
3	AJUSTAR NOTACIÓN SEGÚN PRECISIÓN REQUERIDA		f SCI	
4	CALCULAR COEFICIENTES a_i HACIENDO, PARA $i = 0, 1, 2, \dots$ HASTA DONDE PROCEDA	i	A	a_i
5	CALCULAR COEFICIENTES b_i HACIENDO, PARA $i = 1, 2, 3, \dots$ HASTA DONDE PROCEDA	i	B	b_i
6	ADEMÁS DE MOSTRARLOS EN PANTALLA, EN LOS PASOS 4 Y 5, a_i ó b_i QUEDAN ALMACENADOS EN R ₀ .			
7	PARA MODIFICAR LA EXACTITUD, IR A 3.			
8	PARA UN NUEVO CASO, IR A 2.			

HP-34C

PROGRAMA : DESARROLLO DE FOURIER POR INTEGRACION.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	hLBL A	6	x	1		6		1		6	
2	h SFO	7	h F30	2		7		2		7	
3	GTO 2	8	GTO 2	3		8		3		6	
4	hLBL B	9	f SIN	4		9		4		9	
5	g X=0	040	x	5		110		5		180	
6	h RTN	1	h RTN	6		1		6		1	
7	h CFO	2	hLBL2	7		2		7		2	
8	hLBL2	3	f COS	8		3		6		3	
9	g RAD	4	x	9		4		9		4	
010	STO 2	5	h RTN	080		5		150		5	
1	o	6	hLBL0	1		6		1		6	
2	h π	7		2		7		2		7	
3	2	8		3		8		3		8	
4	x	9		4		9		4		9	
5	RCL 2	050		5		120		5		190	
6	g X=0	1		6		1		6		1	
7	GTO 2	2		7		2		7		2	
8	g R↓	3		8		3		8		3	
9	f f _y 1	4		9		4		9		4	
020	hLBL3	5		090		5		160		5	
1	h π	6		1		6		1		6	
2	÷	7		2		7		2		7	
3	STO 0	8		3		8		3		8	
4	h RTN	9		4		9		4		9	
5	hLBL2	060		5		130		5		200	
6	g R↓	1		6		1		6		1	
7	f f _y 0	2		7		2		7		2	
8	2	3		8		3		8		3	
9	÷	4		9		4		9		4	
030	GTO 3	5		100		5		170		5	
1	hLBL1	6		1		6		1		6	
2	STO 1	7		2		7		2		7	
3	GSB 0	8		3		8		3		8	
4	RCL 1	9		4		9		4		9	
5	RCL 2	070		5		140		5		210	

Registros

0	a _i , b _i	1	x	2	i	3		4		5		6
7		8		9		0		1		2		3
.4		.5		.6		.7		.8		.9		1

Etiquetas

A : INTEGRA COEFICIENTES a _i	B : INTEGRA COEFICIENTES b _i
C : CALCULA f(x), FUNCION A DESARROLLAR.	
D : CALCULA f(x).sin ix ó f(x).cos ix .-	2 y 3

Flags

O : DECIDE SI CALCULA a _i ó b _i

Modo angular

RAD

Notacion

--

DESARROLLO DE CHEBYSHEV

1.- Objeto.

Dada la función continua $y=f(x)$ en el intervalo $A \leq x \leq B$, el siguiente programa obtiene los coeficientes del desarrollo de Chebyshev dado por

$$\begin{aligned}y &= d_0 + d_1 \cos t + d_2 \cos 2t + \dots + d_n \cos nt = \\&= d_0 + d_1 T_1 + d_2 T_2 + \dots + d_n T_n\end{aligned}$$

en la que $T_i = \cos it$, para $u = \cos t$, son los polinomios ortogonales de Chebyshev, con $-1 \leq u \leq 1$. El programa calcula hasta d_{10} , y con $m > 20$ puntos de apoyo para $f(x)$, resulta un ajuste por mínimos cuadrados.

La expresión del desarrollo obtenida es en función de la variable unificada u . Con el programa 2.10, después de economizar si procede el desarrollo, se podrá obtener un polinomio en u . Por último, con el programa 2.11 se obtendrá el polinomio equivalente en la variable original x .

2.- Método.

Al tratar de ajustar o interpolar una función aperiódica cualquiera $y=f(x)$ mediante un desarrollo de Fourier, cabe suponer una falsa periodicidad en el intervalo considerado, equivalente a $0 \div 2\pi$, pero, salvo que casualmente se cumpla $y_0 = y_m$, presentará discontinuidades en el origen, entorpeciendo la exactitud del ajuste y requiriendo mayor número de puntos de apoyo.

La solución del problema está en hacer un cambio de variable determinado. En primer lugar, si el intervalo en que se desea ajustar $f(x)$ es $A \div B$, debemos hacer $f(x) = g(u)$, con $-1 \leq u \leq 1$, y $A \leq -1$ y $B \geq 1$. Tras esto, si $u = \cos t$, el intervalo de $u(-1,1)$ pasa a ser $t(-\pi, \pi)$. En el nuevo sistema (t, y) la función $\bar{g}(t)$ se reproduce deformada dos veces, una en el intervalo $(-\pi, 0)$ y otra de $(0, \pi)$ siendo inevitable $\bar{g}(-\pi) = \bar{g}(\pi)$, eludiéndose así el problema de la discontinuidad.

El método a seguir es el mismo que en un desarrollo de Fourier, excepto el cambio $u = \cos t$. Además, por la simetría respecto al eje YY' resultante, los términos en sen son nulos.

Así, pues, el cálculo de los coeficientes d_i es similar al de los a_i de los programas precedentes, resultando:

$$d_0 = \frac{1}{\pi} \int_0^{\pi} y dt \quad d_i = \frac{2}{\pi} \int_0^{\pi} y \cos it dt$$

en las que el intervalo de integración es $0 \div \pi$ por la simetría antes citada.

Igual que en el desarrollo de Fourier, la ortogonalidad de las funciones trigonométricas se extiende también a las sumas finitas, pudiéndose entonces poner:

$$d_0 = \frac{1}{m} \sum_{j=0}^{m-1} y_j \quad d_i = \frac{2}{m} \sum_{j=0}^{m-1} y_j \cos it_j$$

en las que $y_j = g(t_j)$, $u_j = \cos t_j$, y $t_j = \pi(2j/m - 1)$.

En resumen, el método seguido consiste en:

- Dividir el intervalo $(-\pi, \pi)$ en m subintervalos a definir por el usuario. A mayor m , mejor aproximación. Se obtienen así los t_j según la fórmula anterior.
- Con cada t_j calcular $u_j = \cos t_j$. Conocidos los límites A, B , obtener la x_j correspondiente a u_j mediante el cambio de variable necesario. Así se llega a $y_j = f(x_j)$.
- Hacer las acumulaciones necesarias según las fórmulas sumatorias anteriores que nos dan los coeficientes buscados.

3.- Observaciones.

Por restricciones de almacenamiento el programa llega hasta d_{10} , si bien esto será suficiente en la mayoría de los casos. Normalmente, al empleo de este programa deberá seguir una economización, tal como se vió en los programas 2.9 y 2.10, mediante la cual se reduce el grado del polinomio ajustado al mínimo tolerable según el -- error fijado.

Así, pues, la utilidad de este cálculo es extraordinaria cuando se trata de obtener aproximaciones polinómicas a funciones cualesquiera, tal como se ve en el ejemplo.

4.- Ejemplo.

Se trata de aproximar, mediante un polinomio, la función exponencial en el intervalo $-1, 1$, y con un error máximo de 10^{-7} .

Programamos, bajo B, la función e^x y fijamos $m = 24$.

Haremos:

```
1; CHS; ENTER † ; 1; ENTER † ;
24; A ..... 1,0000 (10 m 22 s)
```

Recuperamos ahora los coeficientes obtenidos, con FIX 7:

RCL 0	1,2660659	(d ₀)
RCL 1	1,1303182	(d ₁)
RCL 2	0,2714953	(d ₂)
RCL 3	0,0443368	(d ₃)
RCL 4	0,0054742	(d ₄)
RCL 5	0,0005429	(d ₅)
RCL 6	0,0000450	(d ₆)
RCL 7	0,0000032	(d ₇)
RCL 8	0,0000002	(d ₈)
RCL 9	1,414000 E-8	(d ₉)
RCL.0	1,390000 E-9	(d ₁₀)

Con el error fijado, podremos despreciar los dos últimos coeficientes. Empleado el programa 2.10 obtenemos la siguiente expresión polinómica final:

$$e^x = 1 + 0,999999 x + 0,500001 x^2 + 0,166674 x^3 + 0,041666 x^4 + \\ + 0,008317 x^5 + 0,00139 x^6 + 0,00021 x^7 + 0,00003 x^8$$

válida para el intervalo $-1 \leq x \leq 1$.

HP-34 C

TITULO: DESARROLLO DE CHEBYSHEV.

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	PROGRAMAR BAJO LBL B LA FUNCION A DESARROLLAR O APROXIMAR. SUPONER X EN EL REGISTRO X Y DEJAR $Y = F(X)$ EN EL MISMO REGISTRO. HAY DISPONIBLES 7 PASOS DE PROGRAMA (DE 64 A 70) Y 4 REGISTROS (DE R.6 A R.9) O 35 PASOS (DE 64 A 98) Y NINGUN REGISTRO).			
3	INGRESAR LIMITES DE LA VARIABLE: - INFERIOR - SUPERIOR	A B	ENTER ↗ ENTER ↗	
4	INGRESAR NUMERO DE INTERVALOS ($M \geq 20$) E INICIAR (M HA DE SER PAR)	M	A	1,0000
5	OBTENER COEFICIENTES DE LA APROXIMACION DE GRADO 10 HACIENDO, PARA $k=0, \dots, 10$		RCL [k]	d_k
6	PARA UN NUEVO CASO, IR A 2.			

HP-34C

PROGRAMA : DESARROLLO DE CHEBYSHEV. -

Nº	FUNCION										
001	hLBL A	6	z	1		6		1		6	
2	g RAD	7	x	2		7		2		7	
3	f REG	8	ENTER↑	3		8		3		8	
4	STO .3	9	ENTER↑	4		9		4		9	
5	STO fI	040	ENTER↑	5		110		5		180	
6	g RT	1	1	6		1		6		1	
7	STO .2	2	.	7		2		7		2	
8	g R↓	3	0	8		3		8		3	
9	STO .1	4	1	9		4		9		4	
010	hLBL 1	5	f x≥i	080		5		150		5	
1	1	6	STO .5	1		6		1		6	
2	RCL fI	7	hLBL 2	2		7		2		7	
3	2	8	CLX	3		8		3		8	
4	x	9	RCL .4	4		9		4		9	
5	RCL .3	050	RCL fI	5		120		5		190	
6	÷	1	H INT	6		1		6		1	
7	-	2	x	7		2		7		2	
8	h π	3	f COS	8		3		8		3	
9	x	4	x	9		4		9		4	
020	STO .4	5	STO+(i)	090		5		160		5	
1	f COS	6	g ISG	1		6		1		6	
2	RCL .2	7	GTO 2	2		7		2		7	
3	RCL .1	8	RCL .5	3		8		3		8	
4	-	9	STO fI	4		9		4		9	
5	x	060	g DSE	5		130		5		200	
6	RCL .2	1	GTO 1	6		1		6		1	
7	+	2	h RTN	7		2		7		2	
8	RCL .1	3	hLBL B	8		3		8		3	
9	+	4		9		4		9		4	
030	2	5		100		5		170		5	
1	÷	6		1		6		1		6	
2	GSB B	7		2		7		2		7	
3	RCL .3	8		3		8		3		8	
4	÷	9		4		9		4		9	
5	STO+.0	070		5		140		5		210	

Registros

0	d0	1	d1	2	d2	3	d3	4	d4	5	d5	6	d6
7	d7	8	d8	9	d9	.0	d10	.1	A	.2	B	.3	M
.4	t	.5	UTILIZ.	.6		.7		.8		.9		1	i

Etiquetas

A : CALCULO DE COEFICIENTES DEL DESARROLLO.
B : FUNCION A DESARROLLAR (A PROGRAMAR)
1, 2.

Flags

Modo angular

RAD

Notacion

DESARROLLO DE CHEBYSHEV POR INTEGRACION
DE COEFICIENTES

1.- Objeto.

Dada la función continua $y = f(x)$, definida en el intervalo $A \leq x \leq B$, este programa obtiene, uno a uno, los coeficientes del desarrollo de Chebyshev dado por

$$y = d_0 + d_1 T_1 + d_2 T_2 + \dots + d_n T_n$$

con n hasta donde proceda. La expresión así obtenida está en la variable unificada $-1 \leq u \leq 1$, siendo necesarios los programa 2.10 y 2.11 para obtener la aproximación polinómica a $f(x)$.

2.- Método.

Estamos en la misma situación que en el programa 3.4. Aquí, el desarrollo del método indicado por Mr. Kahan llevaría a la expresión:

$$d_i = \frac{2}{\pi i} \int_0^{\pi} \cos t \sum_{j=1}^i (-1)^{j-1} f(u) dt$$

con $u = \cos \frac{t + \pi(j-1)}{i}$

Como antes, se ha efectuado la prueba comparativa entre este método y la integración directa de los coeficientes, resultando una duración mayor en un 80% para aquél.

En consecuencia se ha elegido la integración directa de los coeficientes según

$$d_0 = \frac{1}{\pi} \int_0^{\pi} y dt \quad d_i = \frac{2}{\pi} \int_0^{\pi} y \cos it dt$$

haciendo el programa todas las transformaciones de variables necesarias.

3.- Observaciones.

Por el propio objetivo del programa, la obtención de los d_i se efectúa uno a uno pero secuencialmente. El usuario se detendrá cuando comience a obtener coeficientes inferiores al error prefijado. La precisión obtenida dependerá de la notación ajustada, que es con la que trabajará \int_y^x .

4.- Ejemplo.

Se desea aproximar polinómicamente e^x en el intervalo ---
 $-1 \leq x \leq 1$. Programada la función bajo LBL B, haremos:

1; CHS; ENTER ↑ ; 1; A	0,00000	
X↔Y	1,26607	(d ₀)
R/S	1,00000	
X↔Y	1,13032	(d ₁)
R/S	2,00000	
X↔Y	0,27150	(d ₂)
ETC.		

El tiempo de cálculo es de alrededor de 5 m para cada coeficiente con el FIX 5 elegido. Sin embargo, leyendo los coeficientes con FIX 7 (fijando después nuevamente FIX 5 para el siguiente cálculo), obtenemos:

$$d_0 = 1,2660659$$

$$d_1 = 1,1303182$$

$$d_2 = 0,2714954$$

Etc.

Resultan más próximos a los verdaderos que lo que cabría pensar ya que el margen de error que resulta de \int_y^x es mejor que las cifras ajustadas. Por la propia naturaleza del empleo de este programa -- convendrá, en general, trabajar con FIX y no con SCI, lo que acorta el tiempo de ejecución.

HIP-340

TITULO: DESARROLLO DE CHEBYSHEV POR INTEGRACION DE COEFICIENTES.

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	PROGRAMAR BAJO LBL B EL CÁLCULO DE $Y = F(X)$, SUSTITUYENDO A X EN EL REGISTRO X Y DEJANDO A Y EN EL MISMO REGISTRO. HAY DISPONIBLES DESDE 048 A 070 CON R ₅ A R ₉ Ó BIEN DESDE 048 A 175 SIN NINGÚN REGISTRO. ADÉMÁS DE LBL 4 A LBL 9.			
3	AJUSTAR NOTACIÓN SEGÚN PRECISIÓN REQUERIDA.			
4	INGRESAR LÍMITE INFERIOR LÍMITE SUPERIOR E INICIAR	A B A	ENTER + 0	
5	OBTENER COEFICIENTE DE ORDEN 0			X \Rightarrow Y do
6	PARA SUCESIVOS COEFICIENTES HACER, PARA $k=1, 2, \dots$ HASTA DONDE SEA NECESARIO		R/S X \Rightarrow Y	k dk
7	PARA UN NUEVO CASO, IR A 2.			
<p><u>NOTA:</u> EN EL PASO 6, ADÉMÁS DE SER PRESENTADO EN PANTALLA d_k, QUEDA ALMACENADO EN R₀. HAS- TA QUE d_{k+1} SEA CALCULADO.</p> <p>SI SE TIENE NECESIDAD DE APAGAR LA CALCULADORA, SE PODRÁ REINICIAR EL CÁLCULO, TRAS SU PUES- TA EN "ON", CON GSB 3.</p>				

HP-34C

PROGRAMA : DESARROLLO DE CHEBYSHEV POR INTEGRACIÓN

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	hLBL4	6	RCL 4	1		6		1		6	
2	g RAD	7	x	2		7		2		7	
3	STO 1	8	f COS	3		8		3		8	
4	STO 2	9	x	4		9		4		9	
5	g R↓	040	h RTN	5		110		5		180	
6	STO -1	1	hLBL0	6		1		6		1	
7	STO -2	2	f COS	7		2		7		2	
8	2	3	RCL 1	8		3		8		3	
9	STO ÷ 1	4	x	9		4		9		4	
010	STO ÷ 2	5	RCL 2	080		5		150		5	
1	CLX	6	+	1		6		1		6	
2	STO 4	7	hLBLB	2		7		2		7	
3	h π	8		3		8		3		8	
4	f f _y ^x 0	9		4		9		4		9	
5	GTO 2	050		5		120		5		180	
6	hLBL3	1		6		1		6		1	
7	g RAD	2		7		2		7		2	
8	1	3		8		3		8		3	
9	STO + 4	4		9		4		9		4	
020	0	5		090		5		160		5	
1	h π	6		1		6		1		6	
2	f f _y ^x 1	7		2		7		2		7	
3	2	8		3		8		3		8	
4	x	9		4		9		4		9	
5	hLBL2	060		5		130		5		200	
6	h π	1		6		1		6		1	
7	÷	2		7		2		7		2	
8	STO 0	3		8		3		8		3	
9	RCL 4	4		9		4		9		4	
030	R/S	5		100		5		170		5	
1	GTO 3	6		1		6		1		6	
2	hLBL1	7		2		7		2		7	
3	STO 3	8		3		8		3		8	
4	GSB 0	9		4		9		4		9	
5	RCL 3	070		5		140		5		210	

Registros

0	d_i	1	k_1	2	k_0	3	t	4	i	5	6
7		8		9		0		1		2	
.4		.5		.6		.7		.8		.9	

Etiquetas

A : INICIA CALCULO.	
B : CALCULA $y = f(x)$. A PROGRAMAR POR EL USUARIO.	
0, 1, 2 Y 3	

Flags

Modo angular

RAD

Notación

SOLUCION DE ECUACIONES DIFERENCIALES DE
PRIMER ORDEN

1.- Objeto.

Dada la ecuación diferencial de 1º orden $y' = f(x, y)$ y los valores iniciales $y(x_0) = y_0$, el siguiente programa obtiene aproximaciones numéricas a la solución $y(x) = y$.

2.- Método.

Para generar las aproximaciones a $y_n = y(x_0 + nh)$, siendo h un tamaño de paso fijado por el usuario y con $n = 1, 2, \dots$, se emplea la fórmula abierta de Runge-Kutta de 4º orden:

$$y_{n+1} = y_n + \frac{1}{6}(k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4)$$

siendo: $k_1 = h f(x_n, y_n)$

$$k_2 = h f(x_n + h/2, y_n + k_1/2)$$

$$k_3 = h f(x_n + h/2, y_n + k_2/2)$$

$$k_4 = h f(x_n + h, y_n + k_3).$$

Aún cuando en la integración de un paso se ha de calcular $f(x, y)$ cuatro veces, la precisión del resultado es notable, siendo proporcional el error a h^5 .

3.- Observaciones.

A pesar de la aparente complejidad del método, se ha podido reducir el programa con el empleo del salto indicado. A través -- del registro I el programa salta a la etiqueta correcta que prepara a las variables x e y para el siguiente cálculo. Si bien esto supone que las variables x e y han de estar almacenadas, sólo representa un pequeño trabajo accesorio a la hora de ingresar los valores iniciales.

4.- Ejemplo.

Sea la ecuación diferencial

$$y' = 1/x^2 - y/x - y^2$$

con $x_0 = 1$ e $y_0 = -1$.

El programa se prueba con h igual a 0,1, 0,05 y 0,025, lo que dará idea del efecto del paso.

Los resultados obtenidos se tabulan seguidamente:

Con $h = 0,1$:

<u>x</u>	<u>y</u>	<u>y'</u>
1,1	-0,909089993	0,826447114
1,2	-0,833331802	0,694445720
1,3	-0,769228788	0,591717500
1,4	-0,714283377	0,510205751
1,5	-0,666664029	0,444446203
⋮		
2,0	-0,499996197	0,250001902

Con $h = 0,05$

1,1	-0,909090849	0,826446335
1,2	-0,833333233	0,694444528
1,3	-0,769230640	0,591716076
1,4	-0,714285562	0,510204190
1,5	-0,666666495	0,444444559
⋮		
2,0	-0,499999752	0,250000124

Con $h = 0,025$

1,1	-0,909090905	0,826446285
1,2	-0,833333327	0,694444450
1,3	-0,769230761	0,591715983
1,4	-0,714285705	0,510204089
1,5	-0,666666656	0,444444451
⋮		
2,0	-0,499999985	0,250000008

Evidentemente ha sido necesario efectuar dos pasos de integración por cada valor tabulado, y cuatro pasos, para los tamaños 0,05 y 0,025 respectivamente.

HP-34 C

TITULO: SOLUCION DE ECUACIONES DIFERENCIALES DE PRIMER GRADO.

Instrucciones de uso

INSTRUCCIONES DE USO				
NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	PROGRAMAR, BAJO LBL B, LA ECUACION $y' = f(x,y)$ SUPONIENDO A X EN R0 E Y EN R1. DEJAR Y' EN EL REGISTRO X. HAY DISPONIBLES DE 050 A 070 CON R5 A R9 Ó DE 050 A 154 SIN NINGÚN RE- GISTRO.			
3	AJUSTAR MODO ANGULAR, SI PROCEDA.			
4	ALMACENAR VALORES INICIALES	x_0	STO 0	
		y_0	STO 1	
5	ALMACENAR TAMAÑO DEL PASO	h	STO 2	
6	INICIAR E INTEGRAR UN PASO		A	X
7	PARA OBTENER EL VALOR CORRESPONDIENTE DE y'	$x \geq y$		Y
		B		y'
8	PARA SUCESIVOS VALORES $x_i = x_0 + ih$ Y CORRESPONDIENTES DE y_i E y'_i , REPETIR 6 Y 7 PARA $i = 1, 2, \dots$ HASTA DONDE SEA NECESARIO.			
9	PARA OTRO TAMAÑO DE PASO, IR A 4.			
10	PARA UN NUEVO CASO, IR A 2.			

HP-34C**PROGRAMA : SOL. DE ECUACIONES DIF. DE 1ER GRADO.**

Nº	FUNCION										
001	hLBL A	6	hLBL 3	1		6		1		6	
2	RCL 1	7	STO+4	2		7		2		7	
3	STO 3	8	STO+4	3		8		3		8	
4	5	9	GTO 4	4		9		4		9	
5	STO FI	040	hLBL 1	5		110		5		180	
6	CLX	1	RCL 4	6		1		6		1	
7	STO 4	2	6	7		2		7		2	
8	hLBL 4	3	÷	8		3		8		3	
9	GSB B	4	RCL 3	9		4		9		4	
010	RCL 2	5	+	080		5		150		5	
1	x	6	STO 1	1		6		1		6	
2	STO+4	7	RCL 0	2		7		2		7	
3	2	8	hRTN	3		8		3		8	
4	÷	9	hLBL B	4		9		4		9	
5	ENTER†	050		5		120		5		190	
6	ENTER†	1		6		1		6		1	
7	RCL 3	2		7		2		7		2	
8	+	3		8		3		8		3	
9	STO 1	4		9		4		9		4	
020	g RT	5		090		5		160		5	
1	g DSE	6		1		6		1		6	
2	GTO FI	7		2		7		2		7	
3	hLBL 4	8		3		8		3		8	
4	RCL 2	9		4		9		4		9	
5	2	060		5		130		5		200	
6	÷	1		6		1		6		1	
7	STO+0	2		7		2		7		2	
8	GTO 4	3		8		3		8		3	
9	hLBL 2	4		9		4		9		4	
030	STO+1	5		100		5		170		5	
1	RCL 2	6		1		6		1		6	
2	2	7		2		7		2		7	
3	÷	8		3		8		3		8	
4	STO+0	9		4		9		4		9	
5	g RT	070		5		140		5		210	

Registros

0	x	1	y	2	h	3	Utiliz.	4	Utiliz.	5	
7		8		9		.0		.1		.2	
.4		.5		.6		.7		.8		.9	i

Etiquetas

A : OBTIENE LA INTEGRACION DE UN PASO.
 B : CALCULA $Y' = f(x, y)$. A PROGRAMAR POR EL USUARIO.
 1, 2, 3 y 4.

Flags

Modo angular

Notacion

SOLUCION DE SISTEMAS DE DOS ECUACIONES
DIFERENCIALES DE 1º ORDEN Y DE ECUACIO-
NES DIFERENCIALES DE 2º ORDEN.-

1.- Objeto.

Dado el sistema de dos ecuaciones diferenciales de 1º orden:

$$y' = f(x, y, z)$$

$$z' = g(x, y, z)$$

y las condiciones iniciales $y(x_0) = y_0$; $z(x_0) = z_0$, el siguiente programa calcula aproximaciones numéricas a las soluciones:

$$y = y(x); \quad z = z(x)$$

para intervalos de la variable x definidos por el usuario.

Así mismo, se puede emplear para obtener aproximaciones a la solución de ecuaciones diferenciales de 2º orden:

$$y'' = f(x, y, y')$$

mediante la equivalencia: $y' = z$

$$z' = y'' = f(x, y, z).$$

2.- Método.

Se emplea la fórmula abierta de Runge-Kutta de 4º orden, que aplicada a un sistema sería:

$$y_{n+1} = y_n + \frac{1}{6}(k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4) \quad z_{n+1} = z_n + \frac{1}{6}(m_1 + 2m_2 + 2m_3 + m_4)$$

$$k_1 = h f(x_n, y_n, z_n) \quad m_1 = h g(x_n, y_n, z_n)$$

$$k_2 = h f(x_n + h/2, y_n + k_1/2, z_n + m_1/2); \quad m_2 = h g(x_n + h/2, y_n + k_1/2, z_n + m_1/2)$$

$$k_3 = h f(x_n + h/2, y_n + k_2/2, z_n + m_2/2); \quad m_3 = h g(x_n + h/2, y_n + k_2/2, z_n + m_2/2)$$

$$k_4 = h f(x_n + h, y_n + k_3, z_n + m_3) \quad m_4 = h g(x_n + h, y_n + k_3, z_n + m_3).$$

El tamaño del paso, h, lo define el usuario, teniendo en cuenta que el error es proporcional a h^5 .

3.- Observaciones.

El programa es idéntico al anterior en cuanto a su estructura, salvo la duplicidad de cálculos por ser dos ecuaciones. Nuevamente, el empleo del salto indicado, reduce considerablemente la extensión del programa.

4.- Ejemplos.

a) Sea el sistema

$$y' = y + z$$

$$z' = z - y$$

con $y(0) = 0,1$; $z(0) = 0,2$.

Tras programar y' y z' bajo A y B, empleamos el programa con dos tamaños de paso:

Con $h = 0,1$

x	y	z	y'	z'
0,1	0,13203167	0,20889667	0,34092833	0,07686500
0,2	0,16823689	0,21514573	0,38338261	0,04690884
0,3	0,20873944	0,21802286	0,42676230	0,00928342
0,4	0,25359551	0,21671792	0,47031343	-0,03687759
:				
1,0	0,60434264	0,06500178	0,66934442	-0,53934085

Con $h = 0,05$

0,1	0,13203157	0,20889664	0,34092821	0,07686507
0,2	0,16823667	0,21514568	0,38338235	0,04690901
0,3	0,20873907	0,21802282	0,42676190	0,00928375
0,4	0,25359497	0,21671792	0,47031289	-0,03687706
0,5	0,30277677	0,21033389	0,51311066	-0,09244288
:				
1,0	0,60434059	0,06500316	0,66934375	-0,53933743

b) Sea la ecuación de 2º orden $y'' = -y$, con las condiciones iniciales $y(0)=0$ e $y'(0)=1$.

Puesto que la equivalencia a considerar es $y' = z$ y $z' = y'' = -y$, las dos funciones se programarán simplemente:

h LBL A	h LBL B
RCL 2	RCL 1
h RTN	CHS
	h RTN

e ingresaremos: 0; STO 0; STO 1; 1; STO 2. Empleando $h = 0,1$ (0,1; STO 3) resulta:

x	y	$z=y'$
0,1	0,099833	0,995004
0,2	0,198669	0,980067
0,3	0,295520	0,955337

Ya que la solución es $y = \sin x$, se observará que las 6 cifras son exactas. El tiempo de integración de un paso es de unos 20 s.

HP-34 C

TITULO: SOLUCION DE UN SISTEMA DE 2 ECUACIONES DIFERENCIALES DE 1ER GRADO.-

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	PROGRAMAR LAS DOS ECUACIONES : BAJO LBL A , $y' = f(x, y, z)$; BAJO LBL B , $z' = g(x, y, z)$, SUPONIENDO A X EN R0 , Y EN R1 , Y Z EN R2 . HAY DISPONIBLES DE R9 A R-8 ó 70 PASOS DE PROGRAMA PARA AMBOS.			
3	AJUSTAR MODO ANGULAR , SI PROCEDE.			
4	ALMACENAR VALORES INICIALES	x_0	STO 0	
		y_0	STO 1	
		z_0	STO 2	
5	ALMACENAR TAMAÑO DE PASO	h	STO 3	
6	INICIAR LA INTEGRACION		GSB 0	x_i
			θ R4	y_i
			g R4	z_i
7	PARA OBTENER LOS VALORES DE LAS DERIVADAS. HACER		A	y'_i
			B	z'_i
8	PARA LA INTEGRACION DE SUCESSIONES PASOS TAL QUE $x_i = x_0 + ih$, PARA $i = 1, 2, \dots$ HASTA DONDE SEA NECESARIO . HACER		R/S	x_i
			θ R4	y_i
			g R4	z_i
			A	y'_i
			B	z'_i
9	PARA MODIFICAR TAMAÑO DE PASO . IR A 4.			
10	PARA UN NUEVO CASO . IR A 2.			

HP-34C

PROGRAMA : SISTEMAS DE 2 ECUAC. DIF. DE 1^{ER} GRADO.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$h LBL 0$	6	$\oint DEE$	1	$RCL 4$	6		1		6	
2	CLX	7	$GTO f_1$	2	$STO 1$	7		2		7	
3	$STO 6$	8	$h LBL 4$	3	$RCL 0$	8		3		8	
4	$STO 7$	9	$RCL 3$	4	$h RTN$	9		4		9	
5	$RCL 1$	040	2	5	$h LBL A$	110		5		180	
6	$STO 4$	1	\div	6	$h RTN$	1		6		1	
7	$RCL 2$	2	$STO + 0$	7	$h LBL B$	2		7		2	
8	$STO 5$	3	$GTO 4$	8		3		8		3	
9	5	4	$h LBL 2$	9		4		9		4	
010	$STO f_1$	5	$STO + 2$	080		5		150		5	
1	$h LBL 4$	6	$RCL 8$	1		6		1		6	
2	$GSB A$	7	$STO + 1$	2		7		2		7	
3	$RCL 3$	8	CLX	3		8		3		8	
4	x	9	$RCL 3$	4		9		4		9	
5	$STO + 6$	050	2	5		120		5		190	
6	2	1	\div	6		1		6		1	
7	\div	2	$STO + 0$	7		2		7		2	
8	$STO 8$	3	$\oint R\downarrow$	8		3		8		3	
9	$GSB B$	4	$h LBL 3$	9		4		9		4	
020	$RCL 3$	5	$STO + 7$	090		5		160		5	
1	x	6	$STO + 7$	1		6		1		6	
2	$STO + 7$	7	$RCL 8$	2		7		2		7	
3	2	8	$STO + 6$	3		8		3		8	
4	\div	9	$STO + 6$	4		9		4		9	
5	ENTER f	060	$GTO 4$	5		130		5		200	
6	ENTER f	1	$h LBL 1$	6		1		6		1	
7	$RCL 5$	2	6	7		2		7		2	
8	+	3	$STO \div 6$	8		3		8		3	
9	$STO 2$	4	$STO \div 7$	9		4		9		4	
030	CLX	5	$RCL 6$	100		5		170		5	
1	$RCL 8$	6	$STO + 4$	1		6		1		6	
2	$RCL 4$	7	$RCL 7$	2		7		2		7	
3	+	8	$STO + 5$	3		8		3		8	
4	$STO 1$	9	$RCL 5$	4		9		4		9	
5	$\oint R\downarrow$	070	$STO 2$	5		140		5		210	

Registros

0	x	1	y	2	z	3	h	4	Utiliz.	5	Utiliz.	6	Utiliz.
7	Utiliz.	8	Utiliz.	9		.0		.1		.2		.3	
.4		.5		.6		.7		.8		.9	X	1	i

Etiquetas

A : CALCULA $y' = f(x, y, z)$. A PROGRAMAR PDR EL USUARIO.B : CALCULA $z' = g(x, y, z)$. 10. 10. 10.

0 : INTEGRA UN PASO.

1, 2, 3 Y 4.

Flags

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N

Modo angular

Notacion

SOLUCION DE ECUACIONES DIFERENCIALES
DE 3º ORDEN.-

1.- Objeto.

Dada la ecuación diferencial de 3º orden

$$y''' = f(x, y, y', y'')$$

y las condiciones iniciales $y(x_0) = y_0$; $y'(x_0) = y'_0$; $y''(x_0) = y''_0$, -- el siguiente programa obtiene aproximaciones numéricicas a la solución $y = y(x)$ para intervalos de la variable x definidos por el usuario.

2.- Método.

En esta ocasión se emplea la fórmula abierta de Runge-Kutta de 2º orden. En realidad, la ecuación de 3º orden se puede transformar en un sistema de tres ecuaciones de 1º orden, y, aplicando la formulación de Runge-Kutta, se obtienen las fórmulas de integración:

$$y_{n+1} = y_n + \frac{h}{2}(2y'_n + hy''_n)$$

$$y'_n = y'_n + \frac{h}{2}(2y''_n + hk_1)$$

$$y''_n = y''_n + \frac{h}{2}(k_1 + k_2)$$

$$k_1 = f(x_n, y_n, y'_n, y''_n)$$

$$k_2 = f(x_n + h, y_n + hy'_n, y'_n + hy''_n, y''_n + hk_1)$$

Al tratarse de la fórmula de 2º orden, el error es proporcional a h^3 , y por lo tanto de menor exactitud que las empleadas en los anteriores programas. O lo que es igual, será necesario emplear tamaños más pequeños para h para conseguir una exactitud equivalente.

Debido a esto, se prevé la integración de n pasos ininterrumpidamente, siendo definido n por el usuario.

La razón de haber escogido la fórmula de 2º orden es por la larga extensión de un programa para la de 4º orden.

3.- Observaciones.

No es necesario aquí recurrir al salto indicado. El programa calcula sucesivamente la función definida. El usuario define el tamaño del paso y el número de pasos que desea calcular sin interrupción, es decir, sin visualizar las aproximaciones. Esto permite trabajar con pasos pequeños sin necesidad de arrancar el programa

tras aproximaciones que no interesan.

4.- Ejemplo.

Sea la ecuación diferencial de 3º orden

$$y''' = -2(y + y')$$

con las condiciones iniciales $y(0)=0$; $y'(0)=0$; $y''(0)=2$.

Se programa, pues: h LBL B

RCL 1

RCL 2

-

2

x

CHS

h RTN

Y se almacenan: 0; STO 0; STO 1; STO 2; 2; STO 3.

Eligiendo $h=0,01$ y $n=10$ (0,01; STO 4; 10; STO 5) se obtiene:

x	y	y'	y''	y'''
0,1	0,009983655	0,199324578	1,979373310	-0,418616466
0,2	0,039726197	0,394438077	1,915249086	-0,868328548
0,3	0,088584294	0,580851596	1,805018917	-1,338871781
0,4	0,155454431	0,753868995	1,647169083	-1,818646853
0,5	0,238757873	0,908702722	1,441404383	-2,294921190

El tiempo de cálculo de cada valor es de 1 m aproximadamente.

HP-34 C

TITULO: SOLUCION DE ECUACIONES DIFERENCIALES DE 3^{ES} GRADO.-

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	PROGRAMAR BAJO LBL B EL CALCULO DE $y''' = f(x, y, y', y'')$, SUPONIENDO A X EN R ₀ , Y EN R ₁ , Y' EN R ₂ E Y'' EN R ₃ . DEJAR Y''' EN EL RE- GISTRO X. HAY DISPONIBLES DE 053 A 070 CON R ₇ A R ₉ ó DESDE 053 A 143 SIN NINGUN RE- GISTRO.			
3	AJUSTAR MODO ANGULAR, SI PROcede.			
4	ALMACENAR VALORES INICIALES	x_0 y_0 y'_0 y''_0	STO 0 STO 1 STO 2 STO 3	
5	ALMACENAR TAMAÑO DE PASO Y NUMERO DE INTERVALOS	h N	STO 4 STO 5	
6	PARA VALORES SUCESSIONS CORRESPONDIENTES A $x_i = x_0 + i h N$, HACER, PARA $i = 1, 2, \dots$ HASTA DONDE SEA NECESARIO		A $\theta R \downarrow$ $\theta R \downarrow$ $\theta R \downarrow$ B	x_i y_i y'_i y''_i y'''_i
7	PARA OTRO TAMAÑO DE PASO Y/O NUMERO DE IN- TERVALOS, IR A 4.			
8	PARA UN NUEVO CASO, IR A 2.			

HP-34C

PROGRAMA : SOLUCION DE ECUACIONES DIFERENC. DE 3ER GRADO.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$h LBL A$	6	$h LSTX$	1		6		1		6	
2	$RCL 5$	7	$RCL 6$	2		7		2		7	
3	$STO f I$	8	x	3		8		3		8	
4	$hLBL 0$	9	$STO + 2$	4		9		4		9	
5	$GSB B$	040	$RCL 4$	5		110		5		180	
6	$STO 6$	1	x	6		1		6		1	
7	$RCL 4$	2	$STO - 1$	7		2		7		2	
8	$STO + 0$	3	$\oint R^4$	8		3		8		3	
9	$RCL 2$	4	$STO + 3$	9		4		9		4	
010	x	5	$\oint \text{DSE}$	080		5		150		5	
1	$STO + 1$	6	$ATO 0$	1		6		1		6	
2	$\oint R^4$	7	$RCL 3$	2		7		2		7	
3	$RCL 4$	8	$RCL 2$	3		8		3		8	
4	$RCL 3$	9	$RCL 1$	4		9		4		9	
5	x	050	$RCL 0$	5		120		5		190	
6	$STO + 2$	1	$h RTN$	6		1		6		1	
7	$\oint R^4$	2	$h LBL B$	7		2		7		2	
8	$RCL 4$	3		8		3		8		3	
9	x	4		9		4		9		4	
020	$STO + 3$	5		090		5		160		5	
1	$GSB B$	6		1		6		1		6	
2	$RCL 6$	7		2		7		2		7	
3	-	8		3		8		3		8	
4	$RCL 4$	9		4		9		4		9	
5	2	060		130		5		200			
6	\div	1		6		1		6		1	
7	x	2		7		2		7		2	
8	$h LSTX$	3		8		3		8		3	
9	$RCL 4$	4		9		4		9		4	
030	x	5		100		5		170		5	
1	$RCL 3$	6		1		6		1		6	
2	$x \approx y$	7		2		7		2		7	
3	x	8		3		8		3		8	
4	$STO + 1$	9		4		9		4		9	
5	$\oint R^4$	070		5		140		5		210	

Registros

0	x	1	y	2	y'	3	y''	4	h	5	N	6	Utiliz.
7		8		9		.0		.1		.2		.3	
.4		.5		.6		.7		.8		.9		1	k

Etiquetas

A: INTEGRA UN PASO.

B: CALCULA $y''' = f(x, y, y', y'')$. A PROGRAMAR POR EL USUARIO.

.0.

Flags

Modo angular

Notacion

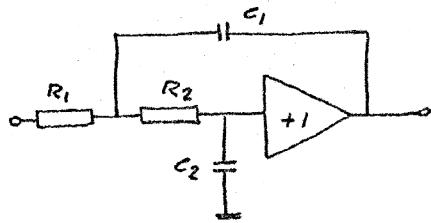
FILTROS ACTIVOS SALLEN-KEY DE 2º ORDEN

1.- Objeto.

Obtener los valores necesarios de resistencias y condensadores para realizar filtros activos pasa-bajo y pasa-alto, de dos polos, con estructura de Sallen-Key.

2.- Método.

La estructura de Sallen-Key emplea un amplificador con ganancia +1, y en su versión pasa-bajo de dos polos adopta la configuración del esquema. La función de transferencia es:



$$T(p) = \frac{1}{p^2 R_1 R_2 C_1 C_2 + p C_2 (R_1 + R_2) + 1}$$

Con ella se pueden realizar las funciones clásicas de Butterworth, Chebyshev, Hermite, etc. La función de transferencia generalizada será:

$$T(s) = \frac{1}{s^2 a_2 + s a_1 + 1}$$

en la que a_2 y a_1 son los coeficientes definidos por la función elegida. Introduciendo el factor de escala para reducir la expresión a la frecuencia de corte, $s = p/w_0$, resulta:

$$T(p) = \frac{1}{p^2 a_2 / w_0^2 + p a_1 / w_0 + 1}$$

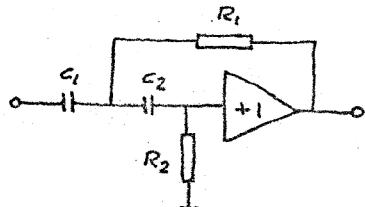
Igualando ambas expresiones se puede formar el sistema:

$$R_1 R_2 C_1 C_2 = a_2 / w_0^2$$

$$C_2 (R_1 + R_2) = a_1 / w_0$$

con dos ecuaciones y cuatro incógnitas, por lo que siempre se podrán elegir dos de ellas según valores normalizados comercializados.

Un filtro pasa-alto se obtendrá con la sustitución dual $R \leftrightarrow C$, resultando la configuración del esquema.



Su función de transferencia es:

$$T(p) = \frac{1}{p^2 R_1 R_2 C_1 C_2 + p R_1 (C_1 + C_2) + 1}$$

Si en esta expresión se realiza la sustitución:

$R_1 = 1/C_1$; $R_2 = 1/C_2$; $C_1 = 1/R_1$; $C_2 = 1/R_2$; $p = 1/p'$; resulta:

$$T(p') = \frac{1}{p'^2 R_1 R_2 C_1 C_2 + p' C_2 (R_1 + R_2) + 1}$$

que coincide con la del pasa-bajo. La solución es, pues, la misma, salvo la sustitución realizada, en la que $p' = 1/p$ se cumple con --- $w'_0 = 1/w_0$.

El método de resolución se inicia adoptando valores para R_1 y R_2 . Si se cumple que $R_1 = R_2 = R$, C_1 y C_2 siempre tendrán soluciones reales positivas:

$$C_1 = \frac{a_2}{w_0 a_1} \frac{R_1 + R_2}{R_1 R_2} \quad (1); \quad C_2 = \frac{a_1}{w_0 (R_1 + R_2)} \quad (2)$$

Si, por el contrario, fijamos los valores de C_1 y C_2 , podemos obtener: $R_1 R_2 = a_2 / w_0^2 C_1 C_2$; $R_1 + R_2 = a_1 / w_0 C_2$; con lo que

$$(R_1, R_2) = \frac{a_1}{2w_0 C_2} (1 \pm \sqrt{1 - 4a_2 C_2 / a_1^2 C_1}) \quad (3)$$

Para que R_1 , R_2 tengan soluciones reales positivas se deberá cumplir

$$\sqrt{1 - 4a_2 C_2 / a_1^2 C_1} < 1; \quad 1 - 4a_2 C_2 / a_1^2 C_1 \geq 0$$

que nos lleva a: $a_2 C_2 / a_1^2 C_1 > 0$; $C_2 \leq a_1^2 C_1 / 4a_2$ (4)

La primera condición siempre se cumple por ser todos los factores positivos. Luego sólo se ha de considerar la segunda.

Resumiendo todo lo anterior, se sigue el siguiente procedimiento:

1) Fijar valores, generalmente normalizados, para R_1 y R_2 . Normalmente se intentará $R_1 = R_2$.

2) Calcular C_1 según expresión (1). Si el valor resultante es fácilmente obtenible con elementos normalizados, adoptarlo. Si no, introducir el valor normal más próximo al calculado.

3) Con el valor adoptado para C_1 , calcular el límite de C_2 , según expresión (4). Si es fácilmente obtenible, adoptar el C_2 calculado. Si no, adoptar un valor normal inferior al calculado.

4) Definidos así C_1 y C_2 , calcular R_1 y R_2 por (3).

Según lo expuesto, si se parten de valores $R_1 = R_2 = R$ normalizados, los C_1 y C_2 resultantes se tendrán que obtener, en general, por combinación de dos o más condensadores. Si se fijan en 2) y 3) valores normalizados para C_1 y C_2 , los valores resultantes para

R_1 y R_2 no lo serán, y se deberá buscar una combinación que proporcione el valor resultante.

3.- Observaciones.

Con objeto de lograr que el mismo programa calcule filtros pasa-alto y pasa-bajo, se ha recurrido a la subrutina indicada. De esta forma se emplea, en los casos en que el cálculo lo requiere, el valor directo o el inverso. Resulta ser una solución más económica que el empleo de "flags" o cualquier otra, ya que la llamada a la subrutina sólo emplea un paso de programa, mientras que la prueba -- de un "flag" requiere dos.

4.- Ejemplos.

a) Se desea construir un filtro Sallen-Key de 3º orden, pasa-bajo, para una frecuencia de corte de 1500 kHz. La respuesta deseada es de Butterworth.

La función de transmisión, según lo anterior, es:

$$1/T(s) = p^3 + 2p^2 + 2p + 1 = (p^2 + p + 1)(p + 1)$$

Para la sección de 2º orden deberá ser, pues, $a_1=1$ y $a_2=2$.

Haremos:

1; STO.1; STO.2

1.500; GSB 0 9,425E3 (w_o)

Probando con valores $R_1=R_2=R=10 \text{ k}\Omega$, resulta:

10 E3; ENTER↑; B 21,22 E-9 (C_1^*)

(C_1) 22 E-9; R/S 5,500 E-9 (C_2^*)

(C_2) 4,7 E-9; R/S 15,59 E3 (R_1)

X → Y 6,983 E3 (R_2)

Para conseguir la combinación de resistencias adecuadas, hacemos:

15,59 E3; ENTER↑; 18 E3; GSB 2 116,4 E3

6,983 E3; ENTER↑; 8,2 E3; GSB 2 47,04 E3

La solución final podría ser:

$$R_1 = 18 \text{ k}\Omega // 120 \text{ k}\Omega \quad R_2 = 8,2 \text{ k}\Omega // 47 \text{ k}\Omega$$

$$C_1 = 22 \text{ nF}$$

$$C_2 = 4,7 \text{ nF}$$

La célula pasiva de 1º orden se calculará:

(R) 10 E3; GSB 1 10,61 E-9 (C)

Luego se puede prever: $R = 10 \text{ k}\Omega \quad C = 10 \text{ nF}$

b) Se desea construir un filtro Sallen-Key, de 2º orden, pasa-alto, con respuesta de Chebyshev de 0,5 dB de rizado, para una frecuencia de corte de 10 kHz.

La respuesta elegida tiene como función de transmisión
 $1/T(p) = 0,6595p^2 + 0,9402p + 1$

luego, $a_1 = 0,9402$ y $a_2 = 0,6595$.

Hacemos:

0,9402; STO.1; 0,6595; STO.2

(f_o) 10.000; GSB 0 62,83 E3 (w_o)

Probamos con $C_1 = C_2 = C = 1 \text{ nF}$, por lo que:

(C) 1 E-9; ENTER ↑ ; A 11,34 E3 (R_1^*)

(R_1) 10 E3; R/S 29,84 E3 (R_1^*)

(R_2) 33 E3; R/S 783,6 E-12 (C_1)

X → Y 1,485 E-9 (C_2)

Buscando la combinación de C_1 haremos:

783,6 E-12; ENTER ↑ ; 820 E-12; GSB 2 17,65 E-9

Tendremos finalmente:

$$R_1 = 10 \text{ k}\Omega \quad R_2 = 33 \text{ k}\Omega$$

$$C_1 = 820 \text{ pF} // 18 \text{ nF} \quad C_2 = 1,5 \text{ nF}$$

Nota: VER ID. PAGINA 5.2.3.

HP-34 C

TITULO: FILTROS ACTIVOS SALLEN-KEY DE 1^{ER} Y 2^{DO} ORDEN.-

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	ALMACENAR COEFICIENTES SEGUN TIPO DE RESPUESTA DESEADA (BUTTERWORTH, CHEBYSHEV, ETC)	a_1 a_2	STO . 1 STO . 2	
3	INGRESAR FRECUENCIA DE CORTE	f_0 (Hz)	GSB 0	ω_0
4	PARA CELULA PASIVA DE 1 ^{ER} ORDEN, PASA-ALTO O PASA-BAJO, HACER	$R(\Omega) \circ C(F)$	GSB 1	$C(F) \circ R(\Omega)$
5	PARA 2 ^{DO} ORDEN PASA-BAJO, HACER:			
5.1	INGRESAR ESTIMACIONES DE RESISTENCIAS (NORMA- LMENTE $R_1 = R_2$)	$R_1 (\Omega)$ $R_2 (\Omega)$	ENTER ↑ B	$C_1^* (F)$
5.2	INGRESAR EL VALOR NORMALIZADO MÁS PRÓXIMO A C_1^* (SI NO SE DESEA, HACER $C_1 = C_1^*$)	$C_1 (F)$	R/S	$C_2^* (F)$
5.3	INGRESAR EL VALOR NORMALIZADO MÁS PRÓXIMO A C_2^* QUE CUMPLA $C_2 \neq C_2^*$ (SI NO, HACER $C_2 = C_2^*$)	$C_2 (F)$	R/S $X \neq Y$	$R_1 (\Omega)$ $R_2 (\Omega)$
6	PARA 2 ^{DO} ORDEN PASA-ALTO, HACER:			
6.1	INGRESAR ESTIMACIONES DE CAPACIDADES (NORMA- LMENTE $C_1 = C_2$)	$C_1 (F)$ $C_2 (F)$	ENTER ↑ A	$R_1^* (\Omega)$
6.2	INGRESAR EL VALOR NORMALIZADO MÁS PRÓXIMO A R_1^* (SI NO SE DESEA AJUSTAR, HACER $R_1 = R_1^*$)	$R_1 (\Omega)$	R/S	$R_2^* (\Omega)$
6.3	INGRESAR EL VALOR NORMALIZADO MÁS PRÓXIMO A R_2^* QUE CUMPLA $R_2 \neq R_2^*$ (SI NO, HACER $R_2 = R_2^*$)	$R_2 (\Omega)$	R/S $X \neq Y$	$C_1 (F)$ $C_2 (F)$
7	PARA OTROS INTENTOS CON DISTINTOS ESTIMADOS, IR A 4,5 ó 6.			
8	PARA CONSEGUIR COMBINACIONES EN PARALELO DE RESISTENCIAS (O EN SERIE DE CONDENSADORES):			
8.1	INGRESAR VALOR A CONSEGUIR	$R \circ C$	ENTER ↑	
8.2	INGRESAR UN VALOR NORMALIZADO TAL QUE $R' > R$	$R' \circ C'$		
8.3	SE CUMPLIRÁ $R = R' // R'' \circ C = C' // C''$. REPETIR CON DISTINTOS $R' \circ C'$ HASTA QUE $R'' \circ C''$ SEA SATISFA- TORIO.		GSB 2	$R'' \circ C''$
9	PARA OTRAS FRECUENCIAS, IR A 3.			
10	PARA OTRAS RESPUESTAS, IR A 2.			

HP-34C

PROGRAMA : FILTROS ACTIVOS SAILLEN - KEY DE 1º y 2º ORDEN.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$h \text{ LBL } 0$	6	RCL .2	1	-	6		1		6	
2	f ENG 3	7	x	2	$f \sqrt{x}$	7		2		7	
3	$h \pi$	8	RCL .1	3	STO +1	8		3		8	
4	x	9	\div	4	STO -2	9		4		9	
5	2	040	RCL 0	5	RCL .1	110		5		180	
6	x	1	GSB fI	6	2	1		6		1	
7	STO 0	2	\div	7	\div	2		7		2	
8	$h \text{ RTN}$	3	GSB fI	8	RCL 0	3		8		3	
9	$h \text{ LBL } 1$	4	R/S	9	GSB fI	4		9		4	
010	$h \text{ 1/x}$	5	GSB fI	080	\div	5		150		5	
1	RCL 0	6	STO 3	1	RCL 4	6		1		6	
2	\div	7	RCL .1	2	\div	7		2		7	
3	$h \text{ RTN}$	8	ϱx^2	3	STO x1	8		3		8	
4	$h \text{ LBL } 2$	9	x	4	STO x2	9		4		9	
5	$h \text{ 1/x}$	050	RCL .2	5	RCL 2	120		5		190	
6	$x \geq y$	1	\div	6	GSB fI	1		6		1	
7	$h \text{ 1/x}$	2	4	7	RCL 1	2		7		2	
8	$x \geq y$	3	\div	8	GTO fI	3		8		3	
9	-	4	GSB fI	9	$h \text{ LBL } 5$	4		9		4	
020	$h \text{ 1/x}$	5	R/S	090	$h \text{ 1/x}$	5		160		5	
1	$h \text{ RTN}$	6	GSB fI	1	$h \text{ LBL } 4$	6		1		6	
2	$h \text{ LBL } 4$	7	STO 4	2		7		2		7	
3	5	8	RCL .2	3		8		3		8	
4	GTO 3	9	x	4		9		4		9	
5	$h \text{ LBL } B$	060	4	5		130		5		200	
6	4	1	x	6		1		6		1	
7	$h \text{ LBL } 3$	2	RCL .1	7		2		7		2	
8	STO fI	3	ϱx^2	8		3		8		3	
9	$\varrho R \downarrow$	4	\div	9		4		9		4	
030	GSB fI	5	RCL 3	100		5		170		5	
1	$h \text{ 1/x}$	6	\div	1		6		1		6	
2	$x \geq y$	7	1	2		7		2		7	
3	GSB fI	8	STO 1	3		8		3		8	
4	$h \text{ 1/x}$	9	STO 2	4		9		4		9	
5	+	070	$x \geq y$	5		140		5		210	

Registros

0	w_0	1	$R_1, 1/C_1$	2	$R_2, 1/C_2$	3	$C_1, 1/R_1$	4	$C_2, 1/R_2$	5		6	
7		8		9		.0		.1	a_1	.2	a_2	.3	
.4		.5		.6		.7		.8	X	.9	X	i	

Etiquetas

Flags

- A : CALCULA FILTRO PASA-ALTO ; B : IB. IB. PASA-BAJO.
 0 : CALCULA $w_0 = 2\pi f_0$; 1: CALCULA SECCION 1ER ORDEN.
 2 : CALCULA R" CONOCIDOS R Y R' ($R = R' // R''$).
 3, 4 y 5.

Modo angular

Notacion

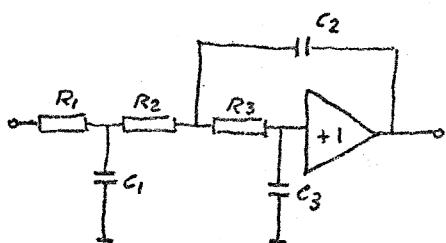
ENG 3

FILTROS ACTIVOS SALLEN-KEY DE 3º ORDEN1.- Objeto.

Obtener los valores necesarios de resistencias y condensadores para realizar filtros activos pasa-bajo y pasa-alto, de tres polos, con estructura de Sallen-Key.

2.- Método.

Se puede realizar un filtro de 3º orden con una sección de 2 polos y una célula pasiva de 1º orden. O bien se puede sintetizar



en un solo elemento activo, adoptando la configuración que presenta la figura para el caso pasa-bajo.

La función de transmisión, para este último caso, sería:

$$\frac{1}{T(p)} = p^3 R_1 R_2 R_3 C_1 C_2 C_3 + p^2 (C_2 C_3 (R_1 R_3 + R_2 R_3) + C_1 C_3 (R_1 R_3 + R_1 R_2)) + p (C_3 (R_1 + R_2 + R_3) + R_1 C_1) + 1$$

El filtro pasa-alto se consigue con la sustitución dual de $R \leftrightarrow C$. Si en su función de transferencia se efectúa la sustitución:

$$R'_1 = 1/C_1; R'_2 = 1/C_2; R'_3 = 1/C_3; C'_1 = 1/R_1; C'_2 = 1/R_2; C'_3 = 1/R_3; p' = 1/p$$

resulta la misma función que para el pasa-bajo, por lo que sólo se tratará este caso, previendo el programa la utilización de ambos.

La función de transferencia generalizada de 3º orden es:

$$T(s) = 1/(s^3 a_3 + s^2 a_2 + s a_1 + 1)$$

y, con la transformación $p = s/w_0$, resulta:

$$T(p) = 1/(p^3 a_3 / w_0^3 + p^2 a_2 / w_0^2 + p a_1 / w_0 + 1)$$

que, igualada a la del filtro forma un sistema de tres ecuaciones con seis incógnitas, habiendo libertad para elegir tres de ellas.

El sistema sería:

$$R_1 R_2 R_3 C_1 C_2 C_3 = a_3 / w_0^3$$

$$C_3 (R_3 C_2 (R_1 + R_2) + R_1 C_1 (R_2 + R_3)) = a_2 / w_0^2$$

$$C_3 (R_1 + R_2 + R_3) + R_1 C_1 = a_1 / w_0$$

Partiendo de $R_1=R_2=R_3=R$ se llega siempre a valores reales positivos para C_1 , C_2 y C_3 , por lo que habitualmente se empieza -- asignando valores a las resistencias.

Haciéndolo así se llega a la ecuación cúbica:

$$\begin{aligned} R_1^2(R_2 + R_3)C_1^3/(R_1 + R_2 + R_3) - a_1 R_1(R_2 + R_3)C_1^2/w_0(R_1 + R_2 + R_3) + \\ + a_2 C_1/w_0^2 - a_3(1/R_1 + 1/R_2)/w_0^3 = 0 \quad (1) \end{aligned}$$

Resolviéndola y obteniendo C_1 , podemos calcular:

$$C_2 = a_3/w_0^3 R_1 R_2 R_3 C_1 C_3 \quad (2) ; \quad C_3 = (a_1/w_0 - C_1 R_1)/(R_1 + R_2 + R_3) \quad (3)$$

Si definimos las siguientes variables auxiliares:

$$C_0 = a_1/w_0 R_1; A_1 = (R_1 + R_2 + R_3)/R_1; A_2 = R_1(R_2 + R_3)$$

$$A_3 = w_0^3 R_1 R_2 R_3 C_1 C_3$$

las ecuaciones (1), (2) y (3) pasan a ser

$$A_2 C_1^3/A_1 - C_0 A_2 C_1^2/A_1 + a_2 C_1/w_0^2 - a_3(1/R_1 + 1/R_2)/w_0^3 = 0 \quad (4)$$

$$C_2 = a_3/A_3 \quad (5) ; \quad C_3 = (C_0 - C_1)/A_1 \quad (6)$$

La ecuación (4) puede ponerse en la forma:

$$C_1 = C_0 + (a_3(1/R_1 + 1/R_2)/w_0 - C_0 a_2)/(A_2(C_1 w_0)^2/A_1 + a_2)$$

que puede resolverse por medio de una iteración de punto fijo, con el valor de arranque $C_1 = C_0$.

Después de esto, se podrá calcular C_2 y C_3 aplicando (5) y (6).

Otra posibilidad sería asignar valores a C_1 , C_2 y C_3 y -- calcular las resistencias, pero es más laborioso puesto que hay que partir de las ecuaciones implícitas, no habiendo capacidad para ello. Tampoco es posible recurrir al doble cálculo del programa anterior, igualmente por falta de capacidad.

3.- Observaciones.

Igual que antes, se ha usado la subrutina indicada para calcular el filtro pasa-bajo, tal como se desarrolla en el método, como el filtro pasa-alto. El cálculo iterativo de C_1 requiere, además, mayor duración de ejecución.

4.- Ejemplos.

a) Se desea construir un filtro pasa-alto de 3º orden, con respuesta de Butterworth, para una frecuencia de corte de 1500 Hz.

La función de transmisión es:

$$1/T(p) = 1 + 2p + 2p^2 + p^3 ; \text{ es decir: } a_1 = 2 ; a_2 = 2 ; a_3 = 1 .$$

Haremos, pues:

2; STO.1; STO.2; 1; STO.3

1.500; GSB 0 9,425 E3

(C ₁)	10 E-9; ENTER↑; ENTER↑; A	7,619 E3 (R ₁)
	g R↑	2,991 E3 (R ₂)
	g R↑	52,41 E3 (R ₃)

Utilizando GSB 1 llegamos a:

$$R_1 = 10 \text{ k}\Omega // 33 \text{ k}\Omega \quad C_1 = C_2 = C_3 = 10 \text{ nF} \text{ (asignado)}$$

$$R_2 = 3,3 \text{ k}\Omega // 33 \text{ k}\Omega$$

$$R_3 = 56 \text{ k}\Omega // 820 \text{ k}\Omega$$

b) Se desea ahora un filtro pasa-bajo de 3º orden, con -- respuesta de Chebyshev 0,1 dB, para 15 kHz.

Según tablas, las constantes son:

$$a_1 = 1,6046 ; a_2 = 1,1832 ; a_3 = 0,6101$$

Almacenadas en STO.1, STO.2 y STO.3, respectivamente, seguiremos haciendo:

15 E3; GSB 0 94,25 E3

(R ₁)	10 E3; ENTER↑; ENTER↑; B	1,394 E-9 (C ₁)
	g R↑	5,087 E-9 (C ₂)
	g R↑	102,8 E-12 (C ₃)

Recurriendo a GSB 1 para los condensadores, resulta:

$$C_1 = 1,5 \text{ nF} + 20 \text{ nF} ; C_2 = 5,6 \text{ nF} + 56 \text{ nF} ; C_3 = 100 \text{ pF}.$$

Por asignación, R₁=R₂=R₃= 10 k .

Nota: El método empleado está inspirado en el artículo "Empleo del Calculador en el Diseño de Filtros Activos", de A. Jugs, de RCA Engineer, publicado en MUNDO ELECTRONICO, nº 38, 1975.

HP-34 C

TITULO: FILTROS ACTIVOS SALLEN-KEY DE 3ER ORDEN.-

Instrucciones de uso

NUM	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	ALMACENAR COEFICIENTES SEGUN TIPO DE RESPUESTA DSEDEADA (BUTTERWORTH, CHEBYSHEV, ETC.)	a_1 , a_2 , a_3	STO. 1 STO. 2 STO. 3	
3	INGRESAR FRECUENCIA DE CORTE	f_0 (Hz)	GSB 0	ω_0
4	PARA FILTRO PASA-BANDO, SEGUIR, EN OTRO CASO, IR A 6.			
5	SI ES FILTRO PASA-BAJO, INGRESAR VALORES ESTIMADOS DE RESISTENCIAS (NORMALMENTE $R_1=R_2=R_3$)	R_1 (Ω) R_2 (Ω) R_3 (Ω)	ENTER ↑ ENTER ↑ B ↓ R ↓ ↓ R ↓	c_1 (F) c_2 (F) c_3 (F)
6	SI ES FILTRO PASA-ALTO, INGRESAR VALORES ESTIMADOS DE CAPACIDADES (NORMALMENTE $C_1=C_2=C_3$)	c_1 (F) c_2 (F) c_3 (F)	ENTER ↑ ENTER ↑ A ↓ R ↓ ↓ R ↓	R_1 (Ω) R_2 (Ω) R_3 (Ω)
7	PARA OTROS INTENTOS CON DISTINTOS ESTIMADOS, IR A 5 ó 6.			
8	PARA CONSEGUIR COMBINACIONES EN PARALELO DE RESISTENCIAS (O EN SERIE DE CAPACITORES), HACER			
8.1	INGRESAR VALOR A CONSEGUIR	$R \circ C$	ENTER ↑	
8.2	INGRESAR VALOR NORMALIZADO TAL QUE $R' > R$	$R' \circ C'$	GSB 1	$R'' \circ C''$
8.3	SE CUMPLIRÁ $R = R' // R''$ ó $C = C' // C''$. REPETIR CON DISTINTOS $R' \circ C'$ HASTA QUE $R'' \circ C''$ SEA SATISFACTORIO.			
9	PARA OTRAS FRECUENCIAS, IR A 3.			
10	PARA OTRAS RESPUESTAS, IR A 2.			

HP-34C

PROGRAMA : FILTROS ACTIVOS SALLEN-KEE DE 3^{ER} ORDEN.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	$h LBL O$	6	$\oint R \downarrow$	1	$GSB fI$	6	$GSB fI$	1		6	
2	$f ENG 3$	7	$GSB fI$	2	x	7	$RCL 4$	2		7	
3	$h \pi$	8	$STO 1$	3	$\oint x^2$	8	$GTO fI$	3		8	
4	x	9	$STO +7$	4	$RCL 8$	9	$h LBL 5$	4		9	
5	2	040	$STO \div 7$	5	x	110	$h 1/x$	5		180	
6	x	1	$STO \times 8$	6	$RCL 7$	1	$h LBL 4$	6		1	
7	$STO 0$	2	$STO \times 9$	7	\div	2		7		2	
8	$h RTN$	3	$RCL 0$	8	$RCL .2$	3		8		3	
9	$h LBL 1$	4	$GSB fI$	9	$+$	4		9		4	
010	$h 1/x$	5	$STO \times 9$	080	\div	5		150		5	
1	$x \Rightarrow y$	6	$STO \times 9$	1	$RCL 6$	6		1		6	
2	$h 1/x$	7	$STO \times 9$	2	$+$	7		2		7	
3	$x \Rightarrow y$	8	x	3	$STO -4$	8		3		8	
4	-	9	$RCL .1$	4	$RCL 4$	9		4		9	
5	$h 1/x$	050	$x \Rightarrow y$	5	$x \Rightarrow y$	120		5		190	
6	$h RTN$	1	\div	6	$STO 4$	1		6		1	
7	$h LBL A$	2	$STO 4$	7	\div	2		7		2	
8	5	3	$STO 6$	8	$h ABS$	3		8		3	
9	$GTO 2$	4	$h LBL 3$	9	EEX	4		9		4	
020	$h LBL B$	5	$RCL 1$	090	4	5		160		5	
1	4	6	$h 1/x$	1	CHS	6		1		6	
2	$h LBL 2$	7	$RCL 2$	2	$f x \Rightarrow y$	7		2		7	
3	$STO fI$	8	$h 1/x$	3	$GTO 3$	8		3		8	
4	$\oint R \downarrow$	9	$+$	4	$RCL 4$	9		4		9	
5	$GSB fI$	060	$RCL .3$	5	$STO \times 9$	130		5		200	
6	$STO 3$	1	x	6	$STO -6$	1		6		1	
7	$STO 7$	2	$RCL 0$	7	$RCL 7$	2		7		2	
8	$STO 8$	3	$GSB fI$	8	$STO \div 6$	3		8		3	
9	$STO 9$	4	\div	9	$RCL 6$	4		9		4	
030	$\oint R \downarrow$	5	$RCL 6$	100	$STO \times 9$	5		170		5	
1	$GSB fI$	6	$RCL .2$	1	$GSB fI$	6		1		6	
2	$STO 2$	7	x	2	$RCL .3$	7		2		7	
3	$STO +7$	8	-	3	$RCL 9$	8		3		8	
4	$STO +8$	9	$RCL 4$	4	\div	9		4		9	
5	$STO \times 9$	070	$RCL 0$	5	$STO 5$	140		5		210	

Registros

0	w_0	1	$R_1, 1/C_1$	2	$R_2, 1/C_2$	3	$R_3, 1/C_3$	4	$C_1, 1/R_1$	5	$C_2, 1/R_2$	6	$C_3, 1/R_3$
7	AUX 1	8	AUX 2	9	AUX 3	.0		.1	a_1	.2	a_2	.3	a_3
.4	X	.5	X	.6	X	.7	X	.8	X	.9	X	1	

Etiquetas

- A : CALCULA FILTRO PASA-ALTO.
 B : CALCULA FILTRO PASA-BAJO.
 O : CALCULA $w_0 = 2\pi f_0$; 1: CALCULA R'' , CONOCIDOS R Y R'
 TAL QUE $R = R'//R''$; 2,3,4 Y 5.

Flags

Notacion

Modo angular

ENG 3

EQUILIBRADO DINAMICO EN DOS PLANOS1.- Objeto.

El siguiente programa calcula los pesos correctores necesarios, a disponer en dos planos del rotor de una máquina rotativa, dadas las vibraciones a corregir y conocidas las características del rotor. Si éstas no se conociesen, permite obtenerlas mediante dos pruebas con pesos conocidos.

2.- Método.

Sea una máquina rotativa en la que se miden las siguientes vibraciones, dadas en coordenadas polares:

V_{O1}: vibración en el plano 1.

V_{O2}: vibración en el plano 2.

En el supuesto más general en que hayan de obtenerse las características mediante pruebas, sea P_{O1} un peso arbitrario colocado en el plano 1 y medido su módulo y posición angular, resultará así mismo en coordenadas polares. Tras su colocación, las nuevas vibraciones medidas son:

V_{P1}: vibración en el plano 1.

V_{C2}: vibración en el plano 2.

En una segunda prueba, se quita P_{O1} y se coloca P_{O2} en el plano 2 (de hecho, puede ser el mismo peso pero, en general, en distinta posición, por lo que P_{O1} ≠ P_{O2}). Esto produce:

V_{C1}: vibración en el plano 1.

V_{P2}: vibración en el plano 2.

En el supuesto de que el rotor cumple la ley de Hook, y recurriendo al principio de superposición, se pueden establecer las siguientes relaciones vectoriales entre efecto y causa, es decir, entre vibraciones y pesos que las producen:

R_{P1}=(V_{P1} - V_{O1})/P_{O1} : efecto neto de P_{O1} en el plano 1.

R_{P2}=(V_{P2} - V_{O2})/P_{O2} : efecto neto de P_{O2} en el plano 2.

R_{C1}=(V_{C1} - V_{O1})/P_{O2} : efecto neto de P_{O2} en el plano 1.

R_{C2}=(V_{C2} - V_{O2})/P_{O1} : efecto neto de P_{O1} en el plano 2.

Si ahora deseamos anular las vibraciones existentes en los planos 1 y 2, que en general llamaremos V₁ y V₂, (inicialmente se-

rán las mismas VOL y V02 ya utilizadas) podremos conocer los pesos P1 y P2 a colocar en los planos respectivos resolviendo el siguiente sistema vectorial:

$$P1 \cdot RP1 + P2 \cdot RC1 = -V1$$

$$P1 \cdot RC2 + P2 \cdot RP2 = -V2$$

en el que la inversión de signo en el miembro de la derecha se explica por el hecho de tener que producir, con P1 y P2, vibraciones opuestas a las existentes.

Por comodidad de manipulación de signos, haciendo cada $R = -R$, se llegaría al mismo sistema de antes pero con todos los términos positivos. Desde luego los nuevos R se obtendrían con numeradores opuestos a los expresados antes.

Resuelto el sistema, conoceremos P1 y P2, es decir, la magnitud y la situación angular de los pesos a colocar en los planos 1 y 2 para anular ambas vibraciones.

En la práctica, por inexactitudes de medidas y por no ajustarse a la realidad la hipótesis, no se conseguirá anular totalmente la vibración. Supongamos VR1 y VR2 las vibraciones medidas residuales después de la corrección. Se deberá recalcular nuevos pesos para su eliminación y para ello se pueden seguir dos procedimientos:

1) Resolver nuevamente el sistema con los mismos coeficientes pero cambiando el miembro de la derecha, sustituyéndolo por las nuevas vibraciones, haciendo, pues, $V1=VR1$ y $V2=VR2$. Esto equivale a dar como definitiva la corrección ya efectuada. Entonces, los nuevos pesos correctores que resulten se añadirán a los ya existentes en el rotor. (Este método es el empleado por la casa IRD).

2) La composición de la vibración inicial con la producida por los pesos no ha sido nula, quedando un residuo, VR1 y VR2. Si éste lo agregamos a la vibración inicial y resolvemos el sistema para la vibración total, deberíamos corregir simultáneamente ambas. Es decir, si resolvemos nuevamente el sistema para

$$V1 = V1 + VR1 \quad y \quad V2 = V2 + VR2$$

los nuevos pesos resultantes deberán sustituir a los anteriores en magnitud y situación. Ello supone el desmontar los pesos tras cada reajuste para colocar los nuevos.

Ambos procedimientos son algebráicamente equivalentes. Se podrá seguir el que dé lugar a la operación más cómoda.

En cuanto a las magnitudes, es indistinto las unidades empleadas para vibración y pesos, así como si aquella es de desplazamiento o de velocidad. Lo que hay que prever es que sean las mismas dentro de un mismo cálculo.

Con relación a la situación angular tampoco debe haber problema. Normalmente se emplearán grados sexagesimales. La escala de referencia estará fija en el estator, no importando el sentido en que se midan los ángulos con tal que sea el mismo dentro del mismo cálculo. Como resultado del cálculo, el peso corrector deberá situarse en una posición angular determinada. Para ello, un sistema podría ser situando la marca de referencia ~~fija~~ del rotor sobre el 0 de la escala angular fija en el estator. El peso deberá colocarse en el punto del rotor (en el plano que corresponda) que coincida con al ángulo resultante del cálculo leído en la escala fija del estator.

3.- Observaciones.

El método de solución del sistema es la regla de Cramer, similar al empleado en el programa 1.4. El programa dispone de las subrutinas necesarias para realizar la aritmética compleja necesaria para su utilización.

En el caso de disponer ya de los coeficientes R, por haber efectuado alguna prueba anterior sobre la misma máquina, se podrán realizar directamente los pasos 3.4, 3.8, 3.12 y 3.16 de las instrucciones.

4.- Ejemplo.

En una determinada máquina se leen las siguientes vibraciones: $V_1 = 110 \text{ nm}$ 86° $V_2 = 74 \text{ nm}$ 255°

Siendo necesario efectuar pruebas para la determinación de las reacciones del rotor, se coloca en el plano 1 el peso $P_{01} = 150 \text{ g}$ 0° , leyéndose entonces

$$V_{P1} = 153 \text{ nm} \quad \underline{45^\circ} \quad V_{C2} = 85 \text{ nm} \quad \underline{200^\circ}$$

Puesto el mismo peso y en la misma situación en el plano 2 resultan $V_{C1} = 90 \text{ nm}$ 90° $V_{P2} = 120 \text{ nm}$ 180°

Según lo expuesto, deberá ser $V_{01} = V_1$ y $V_{02} = V_2$. Hacemos:

(V_{P1}) 45; ENTER ↑ ; 153; ENTER ↑

(V_{01}) 86; ENTER ↑ ; 110; GSB 7 100,5260

(P01)	0; ENTER↑; 150; GSB 1	0,6702	
	STO 0; X \rightleftharpoons Y; STO 1	179,1195	(RP1)
(VP2)	180; ENTER↑; 120; ENTER↑		
(V02)	255; ENTER↑; 74; GSB 7	123,6098	
(P02)	0; ENTER↑; 150; GSB 1	0,8241	
	STO 6; X \rightleftharpoons Y; STO 7	-35,3282	(RP2)
(VC1)	90; ENTER↑; ENTER↑		
(V01)	86; ENTER↑; 110; GSB 7	21,1715	
(P02)	0; ENTER↑; 150; GSB 1	0,1411	
	STO 2; X \rightleftharpoons Y; STO 3	68,7504	(RC1)
(VC2)	200; ENTER↑; 85; ENTER↑		
(V02)	255; ENTER↑; 74; GSB 7	74,0635	
(P01)	0; ENTER↑; 150; GSB 1	0,4938	
	STO 4; X \rightleftharpoons Y; STO 5	-34,9299	(RC2)
	GSB 0	0,5798	(mod. Δ)
(V1)	110; STO 8; 86; STO 9		
(V2)	74; STO.0; 255; STO.1		
A	76,6475	
X \rightleftharpoons Y	56,6959	(P1)
B	17,9756	
X \rightleftharpoons Y	164,5756	(P2)

Los pesos a colocar serán:

$$P1 = 77 \text{ g} \quad \underline{57^{\circ}}$$

$$P2 = 18 \text{ g} \quad \underline{165^{\circ}}$$

DEP-340

TITULO: EQUILIBRADO DINAMICO EN DOS PLANOS.

Instrucciones de uso

NUM.	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
1	CARGAR PROGRAMA.			
2	AJUSTAR MODE ANGULAR.			8 DEG
3	FORMAR Y ALMACENAR COEFICIENTES:			
3.1	INGRESAR VIBRAC. PROPIA, PLANO 1	VP1 (arg)	ENTER ↑	
		VP1 (mod)	ENTER ↑	
3.2	INGRESAR VIBRAC. INICIAL , PLANO 1	VO1 (arg)	ENTER ↑	
		VO1 (mod)	GSB 7	
3.3	INGRESAR PESO DE PRUEBA , PLANO 1	PO1 (arg)	ENTER ↑	
		PO1 (mod)	GSB 1	RPI (mod)
3.4	ALMACENAR COEFICIENTE		STO 0	
			X ≡ Y	RPI (arg)
3.5	INGRESAR VIBRAC. PROPIA , PLANO 2	VP2 (arg)	ENTER ↑	
		VP2 (mod)	ENTER ↑	
3.6	INGRESAR VIBRAC. INICIAL , PLANO 2	VO2 (arg)	ENTER ↑	
		VO2 (mod)	GSB 7	
3.7	INGRESAR PESO DE PRUEBA , PLANO 2	PO2 (arg)	ENTER ↑	
		PO2 (mod)	GSB 1	RPI (mod)
3.8	ALMACENAR COEFICIENTE		STO 6	
			X ≡ Y	RPI (arg)
			STO 7	
3.9	INGRESAR VIBRAC. CRUZADA , PLANO 1	VC1 (arg)	ENTER ↑	
		VC1 (mod)	ENTER ↑	
3.10	INGRESAR VIBRAC. INICIAL , PLANO 1	VO1 (arg)	ENTER ↑	
		VO1 (mod)	GSB 7	
3.11	INGRESAR PESO DE PRUEBA , PLANO 2	PO2 (arg)	ENTER ↑	
		PO2 (mod)	GSB 1	RCI (mod)
3.12	ALMACENAR COEFICIENTE		STO 2	
			X ≡ Y	RCI (arg)
			STO 3	
3.13	INGRESAR VIBRAC. CRUZADA , PLANO 2	VC2 (arg)	ENTER ↑	
		VC2 (mod)	ENTER ↑	
3.14	INGRESAR VIBRAC. INICIAL , PLANO 2	VO2 (arg)	ENTER ↑	
		VO2 (mod)	GSB 7	
3.15	INGRESAR PESO DE PRUEBA , PLANO 1	PO1 (arg)	ENTER ↑	
		PO1 (mod)	GSB 1	RC2 (mod)
3.16	ALMACENAR COEFICIENTE		STO 4	
			X ≡ Y	RC2 (arg)
			STO 5	
4	CALCULAR DETERMINANTE		GSB 0	Δ (arg)

EQUIP-84.C

TÍTULO: EQUILIBRADO DINÁMICO EN DOS PLANOS.- (CONTINUACIÓN)

Instrucciones de uso

NUM.	OBSERVACIONES	ENTRADA DATOS	FUNCION	SALIDA RESULTADOS
5	ALMACENAR VIBRAC. A CORREGIR :			
5.1	DEL PLANO 1 (INICIALMENTE $V_1 = V_{01}$)	V_1 (mod)	STO 8	
		V_1 (arg)	STO 9	
5.2	DEL PLANO 2 (INICIALMENTE $V_2 = V_{02}$)	V_2 (mod)	STO . 0	
		V_2 (arg)	STO . 1	
6	CALCULAR PESO CORRECTOR EN EL PLANO 1		A $X \geq Y$	P_1 (mod) P_1 (arg)
7	CALCULAR PESO CORRECTOR EN EL PLANO 2		B $X \geq Y$	P_2 (mod) P_2 (arg)
8	EFFECTUADA LA CORRECCIÓN, TERMINAR EL EQUILIBRADO SI LAS VIBRACIONES RESIDUALES, V_{R1} Y V_{R2} , ESTÁN DENTRO DE LA TOLERANCIA. EN OTRO CASO, SEGUIR.			
9	SI SE SIGUE EL 1 ^{ER} PROCEDIMIENTO DE RECORRECCIÓN (VER TEXTO), HACER $V_1 = V_{R1}$ Y $V_2 = V_{R2}$ Y VOLVER A 5.			
10	SI SE SIGUE EL 2 ^{DO} PROCEDIMIENTO, OBTENER LAS NUEVAS VIBRACIONES A CORREGIR Y ALMACENARLAS HACIENDO:		RCL 9 RCL 8	V_1 (arg) V_1 (mod)
10.1	INGRESAR VIBRAC. RESIDUAL, PLANO 1	V_{R1} (arg) V_{R1} (mod)	ENTER ↑ GSB 6	
10.2	ALMACENAR NUEVAS VIBR. A CORREGIR, PLANO 1		STO 8 $X \geq Y$	V_1^* (mod) V_1^* (arg)
			STO 9 RCL . 1	V_2 (arg) V_2 (mod)
10.3	INGRESAR VIBRAC. RESIDUAL, PLANO 2	V_{R2} (arg) V_{R2} (mod)	ENTER ↑ GSB 6	V_2^* (mod)
10.4	ALMACENAR NUEVA VIBRAC. A CORREGIR, PLANO 2.		STO . 0 $X \geq Y$	V_2^* (arg)
			STO . 1	
11	VOLVER A 6.			

HP-34C

PROGRAMA: EQUILIBRADO DINAMICO EN DOS PLANOS.

Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION	Nº	FUNCION
001	RCL 0	6	GSB 4	1	0	6		1		6	
2	RCL 1	7	RCL 9	2	-	7		2		7	
3	RCL 0	8	RCL 8	3	X \geq Y	8		3		8	
4	RCL 7	9	RCL 5	4	GTO 5	9		4		9	
5	RCL 6	040	RCL 4	5	HLBL 7	110		5		190	
6	GSB 2	1	HLBL 3	6	GSB 4	1		6		1	
7	GSB 4	2	GSB 2	7	S R↓	2		7		2	
8	RCL 3	3	GSB 5	8	HLBL 5	3		8		3	
9	RCL 2	4	RCL 2	9	f \rightarrow R	4		9		4	
010	RCL 5	5	\div	080	RCL .4	5		150		5	
1	RCL 4	6	X \geq Y	1	X \geq Y	6		1		6	
2	GSB 2	7	RCL .3	2	-	7		2		7	
3	GSB 5	8	-	3	STO .4	8		3		8	
4	STO .2	9	X \geq Y	4	X \geq Y	9		4		9	
5	S R↓	050	H RTN	5	RCL .5	120		5		190	
6	STO .3	1	HLBL 2	6	X \geq Y	1		6		1	
7	H RTN	2	X \geq Y	7	-	2		7		2	
8	HLBL A	3	S R↓	8	STO .5	3		8		3	
9	RCL 9	4	X	9	X \geq Y	4		9		4	
020	RCL 8	5	S R↓	090	S \rightarrow P	5		160		5	
1	RCL 7	6	+	1	H RTN	6		1		6	
2	RCL 6	7	f R↑	2	HLBL 1	7		2		7	
3	GSB 2	8	H RTN	3	H 1/X	8		3		8	
4	GSB 4	9	HLBL 4	4	X \geq Y	9		4		9	
5	RCL .3	060	f \rightarrow R	5	CHS	130		5		200	
6	RCL 2	1	STO .4	6	X \geq Y	1		6		1	
7	RCL .1	2	S R↓	7	GTO 2	2		7		2	
8	RCL .0	3	STO .5	8		3		8		3	
9	GTO 3	4	H RTN	9		4		9		4	
030	HLBL B	5	HLBL 6	100		5		170		5	
1	RCL 1	6	GSB 4	1		6		1		6	
2	RCL 0	7	S R↓	2		7		2		7	
3	RCL .1	8	X \geq Y	3		8		3		8	
4	RCL .0	9	I	4		9		4		9	
5	GSB 2	070	8	5		140		5		210	

Registros

0	RPI(mod)	1	RPI(arg)	2	RCL(mod)	3	RCL(arg)	4	RCL2(mod)	5	RCL2(arg)	6	RPL(mod)
7	RPL(arg)	8	V1(mod)	9	V1(arg)	.0	V2(mod)	.1	V2(arg)	.2	Δ (mod)	.3	Δ (arg)
.4	UTILIZ.	.5	UTILIZ.	.6	X	.7	X	.8	X	.9	X	1	

Etiquetas

A: CALCULA PESO CORRECTOR EN EL PLANO 1.
B: CALCULA PESO CORRECTOR EN EL PLANO 2.
C: CALCULA DETERMINANTE DEL SISTEMA.
1,2,3,4,5,6 y 7.

Flags

Notacion

Modo angular

DEG