

Trabajo Final Análisis Numérico:

Algoritmo Quotient-Difference (Diferencia de cocientes)

Iter.	e_0	q_1	e_1	q_2	e_{n-1}	q_n	e_n
0		$-\frac{a_{n-1}}{a_n}$		0		0	
	0		$\frac{a_{n-i-1}}{a_{n-i}}$		0		0
1		$q_1^{(1)}$		$q_2^{(1)}$		$q_n^{(1)}$	
	0		$e_1^{(1)}$		$e_2^{(1)}$		0
2		$q_1^{(2)}$		$q_2^{(2)}$		$q_n^{(2)}$	
	0		$e_1^{(2)}$		$e_2^{(2)}$		0

Profesor: Mg. Ing. Francisco A. Lizarralde

Grupo 8

Integrantes:

- Listorti, Aristide
- Iavicoli Dulcet Nicolas
- Loscalzo Bianchi, Bárbara

Objetivo

El objetivo de este trabajo es la implementación del algoritmo Q-D, probarlo en distintos casos posibles y compararlo con los métodos de obtención de raíces de polinomios vistos en la asignatura.

Introducción

El algoritmo Q-D es un método que permite obtener todas las raíces de un polinomio de grado n , aproximando los factores lineales y cuadráticos del mismo.

En caso de que el polinomio contenga raíces complejas o reales co-modulares, se procede a aplicar el método de Bairstow, también desarrollado, el cual mejora el factor cuadrático según una precisión deseada.

En ciertos casos, será necesario el uso de métodos de preprocesamiento de polinomios, para que estos cumplan los requisitos de uso del algoritmo Q-D. Finalmente, a través de ejemplos, se realizó una comparación de los resultados con otros métodos de obtención de raíces.

Algoritmo de diferencias de cocientes (QD):

Antes de describir el método se dará un breve vistazo a los métodos existentes para el cálculo de raíces polinómicas:

- Deflación Polinomial
- Método de Bairstow
- Método de Laguerre
- Método de Bernoulli
- **Método de diferencias de cocientes (algoritmo QD)**
- Método de Newton
- Método de Lehmer-Schur ⁷⁹
- Método de raíz cuadrada de Graeffe

Presentación del algoritmo QD:

Dado un polinomio de grado n con coeficientes reales y completo, es decir con todos sus coeficientes diferentes de cero, se arma una tabla de valores, utilizando dos conjuntos de fórmulas: una para calcular los valores de la iteración cero y otro para calcular los valores del resto de las iteraciones.

Primero se construye una tabla de $2 \cdot n + 1$ columnas para un polinomio de grado n , utilizando el siguiente esquema iterativo:

1) Se calculan los valores iniciales de la tabla:

$$q_0^{(1)} = \frac{-a_{n-1}}{a_n}$$

$$q_i^{(1)} = 0 \quad i = 1, 2, 3, \dots, n$$

$$\epsilon_i^0 = \frac{-a_{n-i-1}}{a_{n-i}} \quad i = 1, 2, 3, \dots, n-1$$

$$\epsilon_0^0 = \epsilon_n^0 = 0$$

2) Habiendo calculado los valores iniciales, comenzando a iterar :

$$q_i^{(m+1)} = \epsilon_i^m - \epsilon_{i+1}^m + q_i^m \quad i = 1, 2, 3, \dots, n-1$$

$$\epsilon_i^0 = \frac{q_{i+1}^{(m+1)}}{q_i^{(m+1)}} \quad i = 1, 2, 3, \dots, n-1$$

$$\epsilon_0^{(m+1)} = \epsilon_n^{(m+1)} = 0$$

con m como el número de iteraciones.

En medida que pasen las iteraciones, q_i tenderá a valores reales mientras que ϵ_i el valor del error tenderá a cero. En el otro caso, los valores de ϵ_i oscilarán lo cual indica que el polinomio posee raíces complejas y se debe recurrir al método de Bairstow.

Algoritmo de Bairstow :

Cuando un polinomio presenta raíces complejas es necesario recurrir a este método. En la tabla de cálculos en el algoritmo QD si hay raíces complejas, los valores de ϵ_i se muestran de forma oscilante. El método de Bairstow por sí mismo es un método que halla las raíces de un polinomio dividiendo por un factor cuadrático o lineal, obteniendo así la raíz cuando el residuo de dicha división es nulo. Cuando se aplica este método al algoritmo Q-D se busca encontrar un factor cuadrático para refinarlo con el método iterativo y luego a ese polinomio de grado 2 se le calcula las raíces con la fórmula resolvente y se obtienen las dos raíces conjugadas complejas.

- Polinomio que contiene el factor cuadrático

$$P_n(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_n x^0$$

- El factor cuadrático aproximado:

$$F_2(x) = x^2 - u \cdot x - v$$

- Una cota para el error E

Antes de ver el método se presenta una pequeña simplificación para comprender el algoritmo:

$\frac{P_n(x)}{F_2(x)} = P_{n-2}(x) + R(x)$ lo que se busca con este método es encontrar el polinomio $F_2(x)$ cuya división obtenga un residuo nulo.

Para ello, se obtienen los coeficientes del factor cuadrático:

$$u_0 = v_0 = \frac{-a_{n-1}}{a_n}$$

se aplica la división sintética sobre el polinomio $P_n(x)$ para obtener:

$$P_{n-2}(x) = q_2 + q_3 x^{n-1} + \dots + q_n x^{n-2}$$

$$R(x) = q_0 + q_1 x - q_1 u_m$$

Estos coeficientes se calculan como:

$$q_t = a_t + u_m \cdot q_{t-1} + v_m \cdot q_{t-2} \quad \text{con } t=0,1,2,\dots,n$$

se adopta $q_{-2} = q_{-1} = 0$

Luego se divide nuevamente por el factor cuadrático:

$$P_{n-2}(x) = P_{n-4}(x) + R(x)$$

$$\text{con : } P_{n-4}(x) = p_2 + p_3 x^{n-1} + \dots + p_n x^{n-4}$$

Estos coeficientes se calculan como:

$$p_t = q_t + u_m \cdot p_{t-1} + v_m \cdot p_{t-2} \quad \text{con } t=0,1,2,\dots,n$$

una vez que se obtienen los valores de q_t y p_t se hallan los valores de los incrementos para u_m y v_m , de la siguiente forma:

$$h = \frac{q_n \cdot p_{n-3} - q_{n-1} \cdot p_{n-2}}{(p_{n-2})^2 - p_{n-1} \cdot p_{n-3}} \quad k = \frac{q_{n-1} \cdot p_{n-1} - q_n \cdot p_{n-2}}{(p_{n-2})^2 - p_{n-1} \cdot p_{n-3}}$$

el cálculo de estos incrementos se obtuvo gracias al procedimiento demostrado por bairstow, el cual encuentra las derivadas parciales como una división sintética:

$$\begin{aligned} q_n &= p_{n-1} \cdot h + p_{n-2} \cdot k \\ q_{n-1} &= p_{n-2} \cdot h + p_{n-3} \cdot k \end{aligned}$$

con $n=1,2,3,\dots$

Y con h y k se obtienen nuevos valores para u y v :

$$u_{m+1} = u_m + h_m \quad v_{m+1} = v_m + k_m$$

de esta manera se obtiene refinar el factor cuadrático obtenido inicialmente.

Este proceso se detiene cuando, en alguna m -ésima iteración se obtienen valores de q_n y q_{n-1} menores que la cota de error deseada, en caso contrario, el proceso continúa calculando nuevos valores de q y p .

La implementación de este método requiere que todos los coeficientes del polinomio sean diferentes de 0 y que las raíces del mismo posean una separación adecuada. En los casos donde esto no se cumple se aplican métodos de preprocesamiento para poder aplicar el algoritmo. A continuación se introducen algunos de los métodos que se pueden aplicar:

Traslación efectuada sobre la indeterminada:

Este preprocesamiento se utiliza en los casos en los que el polinomio presenta coeficientes nulos. Se basa en sumarle una constante c a las x transformando el polinomio de la siguiente manera:

$$P(x) \rightarrow P(x + c)$$

Generando otro polinomio de la forma:

$$Q(x) = P(x + c) = \sum_{k=0}^n b_k (x - c)^k$$

$$\text{Siendo } b_k = \frac{P_k^{*c}}{k!}$$

Así, si $c < 0$ el polinomio se desplaza a la izquierda y si $c > 0$ se desplaza a la derecha. Para una buena aplicación del preprocesamiento hay que tener en cuenta que c no sea igual en módulo a algún coeficiente del polinomio para no anularlo.

Una vez que se hallan las raíces del nuevo polinomio $Q(x)$, se vuelve a restar sobre cada raíz el coeficiente c sumado anteriormente y así obtenemos las raíces de $P(x)$ buscadas.

Transformación recíproca:

Este preprocesamiento se realiza en los casos en los que los polinomios tienen raíces cercanas. Este no se encuentra en el código del algoritmo pero se explica para comprender cómo proceder en estos casos.

Este método consiste en reemplazar las x del polinomio por $1/x$ y multiplicar al polinomio por x^n , siendo n el grado del polinomio, de la siguiente manera:

$$P(x) \rightarrow x^n * P\left(\frac{1}{x}\right)$$

Resultando un nuevo polinomio de la forma:

$$Q(x) = x^n * P\left(\frac{1}{x}\right) = x^n * \sum_{k=0}^n a_k \left(\frac{1}{x}\right)^k = \sum_{k=0}^n a_k * x^{n-k}$$

De esta manera, aplicando el algoritmo Q-D al polinomio resultante $Q(x)$ se obtienen las raíces del polinomio $P(x)$ de manera recíproca:

$$\text{Raíces de } Q(x) = \text{Raíces de } P(x)^{-1}$$

Análisis y resultados:

Caso 1: Polinomio completo con todas sus raíces reales.

$$f(x) = x^3 - 4x^2 + x + 6$$

- Raíces exactas:

$$x_1 = 3 \qquad x_2 = 2 \qquad x_3 = -1$$

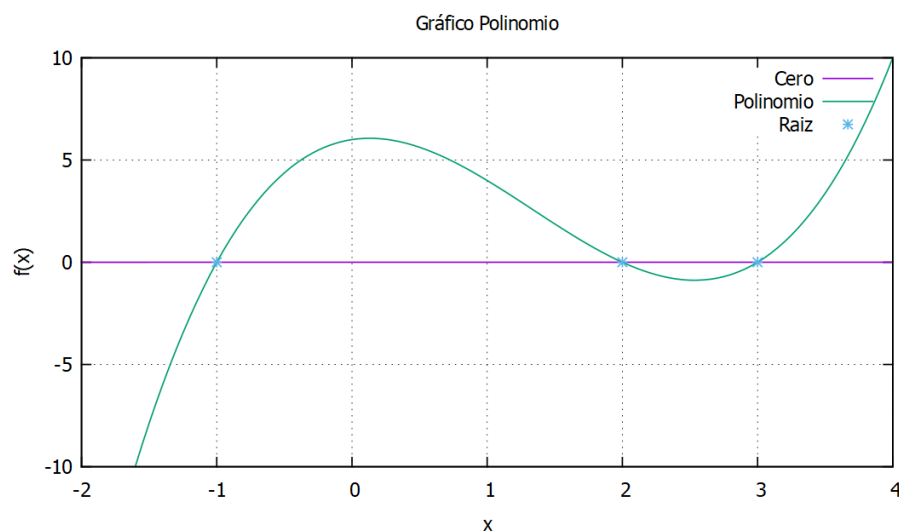
- Resultado obtenido con el algoritmo Q-D en 18 iteraciones con una tolerancia de 0.0001:

$$x_1 = 3.000401 \qquad x_2 = 1.999576 \qquad x_3 = -0.999977$$

Tabla 1: Resultados de las últimas iteraciones de q^i y e^i hasta su penúltima iteración del algoritmo Q-D para el polinomio $f(x) = x^3 - 4x^2 + x + 6$.

Iteración	e_0	q_1	e_1	q_2	e_2	q_3	e_3
14	0.00000		-0.00102		-0.00110		0.00000
		3.00203	-0.00068	1.99760	0.00055	-0.99963	0.00000
15	0.00000		-0.00068		0.00055		0.00000
		3.00136	-0.00045	1.99883	-0.00027	-1.00018	0.00000
16	0.00000		-0.00045		-0.00027		0.00000
		3.00090	-0.00030	1.99901	0.00014	-0.99991	0.00000
17	0.00000		-0.00030		0.00014		0.00000
		3.00060	-0.00020	1.99944	-0.00007	-1.00005	0.00000
18	0.00000		-0.00020		-0.00007		0.00000
		3.00040	-0.00013	1.99958	0.00003	-0.99998	0.00000
	0.00000		-0.00013		0.00003		0.00000

Gráfico 1: Gráfico del polinomio $f(x) = x^3 - 4x^2 + x + 6$ con las aproximaciones de sus raíces calculadas por el método Q-D.



Resolución con otros métodos:

- Método Punto Fijo Sistemático:

Se aplica el método bajo la misma tolerancia 0.0001, y luego de graficar el polinomio, se selecciona los intervalos para encontrar las raíces:

Para x_1 :

Intervalo [2.5:5], con un $x_0 = 2.5$, en 93 iteraciones: $x_1 = 3.00000$

Intervalo [2.7:3.5], con un $x_0 = 2.7$ en 20 iteraciones: $x_1 = 3.00000$

Tabla 2: Resultados de la raíz x_1 del polinomio $f(x) = x^3 - 4x^2 + x + 6$ con los intervalos, x_0 e iteraciones mencionadas anteriormente, calculados mediante el método de punto fijo sistemático.

SOLUCION DE LA ECUACION POR EL METODO DE PUNTO FIJO SISTEMATICO			
ITERACION	ERROR	ITERACION	ERROR
.	.	1	0.649246
.	.	2	0.500359
.	.	3	0.358243
66	0.002248	4	0.241355
67	0.001998	5	0.155312
68	0.001776	6	0.096788
69	0.001579	7	0.059054
70	0.001404	8	0.035552
71	0.001248	9	0.021227
72	0.001110	10	0.012611
73	0.000986	11	0.007470
74	0.000877	12	0.004417
75	0.000779	13	0.002609
76	0.000693	14	0.001540
77	0.000616	15	0.000909
78	0.000548	16	0.000536
79	0.000487	17	0.000316
80	0.000433	18	0.000186
81	0.000385	19	0.000110
82	0.000342	20	0.000065
83	0.000304		
84	0.000270	La solucion es 3.000	
85	0.000240	Se hicieron 20 iteraciones	
86	0.000213		
87	0.000190		
88	0.000169		
89	0.000150		
90	0.000133		
91	0.000118		
92	0.000105		
93	0.000094		
La solucion es 3.000			
Se hicieron 93 iteraciones			

Para x_2 :

Intervalo [1.8:2.2], con un $x_0 = 1.8$, en 11 iteraciones: $x_2 = 2.0000$

Intervalo [1.9:2.1], con un $x_0 = 1.9$, en 5 iteraciones: $x_2 = 2.0000$

Tabla 3: Resultados de la raíz x_2 del polinomio $f(x) = x^3 - 4x^2 + x + 6$ con los intervalos, x_0 e iteraciones mencionadas anteriormente, calculados mediante el método de punto fijo sistemático.

SOLUCION DE LA ECUACION POR EL METODO DE PUNTO FIJO SISTEMATICO			
ITERACION	ERROR	ITERACION	ERROR
1	0.337071	1	0.071196
2	0.119908	2	0.010760
3	0.055311	3	0.001825
4	0.023886	4	0.000305
5	0.010664	5	0.000051
6	0.004696		
7	0.002081		
8	0.000920		
9	0.000407	La solucion es 2.000	
10	0.000180	Se hicieron 5 iteraciones	
11	0.000080		
La solucion es 2.000			
Se hicieron 11 iteraciones			

Para x_3 :

Intervalo $[-5:0]$, con un $x_0 = -5$, en 106 iteraciones: $x_3 = -1.0000$

Intervalo $[-2:0]$, con un $x_0 = -2$, en 21 iteraciones: $x_3 = -1.0000$

Tabla 4: Resultados de la raíz x_3 del polinomio $f(x) = x^3 - 4x^2 + x + 6$ con los intervalos, x_0 e iteraciones mencionadas anteriormente, calculados mediante el método de punto fijo sistemático.

SOLUCION DE LA ECUACION POR EL METODO DE PUNTO FIJO SISTEMATICO			
ITERACION	ERROR	ITERACION	ERROR
.	.	1	4.428226
.	.	2	2.069655
.	.	3	1.088111
71	0.004571	4	0.601864
72	0.004098	5	0.341571
73	0.003674	6	0.196567
74	0.003293	7	0.114007
75	0.002953	8	0.066419
76	0.002647	9	0.038795
77	0.002373	10	0.022694
78	0.002128	11	0.013287
79	0.001907	12	0.007783
80	0.001710	13	0.004561
81	0.001533	14	0.002673
82	0.001375	15	0.001567
83	0.001232	16	0.000918
84	0.001105	17	0.000538
85	0.000991	18	0.000316
86	0.000888	19	0.000185
87	0.000796	20	0.000108
88	0.000714	21	0.000064
89	0.000640		
90	0.000574	La solucion es -1.000	
91	0.000514	Se hicieron 21 iteraciones	
92	0.000461		
93	0.000413		
94	0.000371		
95	0.000332		
96	0.000298		
97	0.000267		
98	0.000240		
99	0.000215		
100	0.000193		
101	0.000173		
102	0.000155		
103	0.000139		
104	0.000124		
105	0.000112		
106	0.000100		
La solucion es -1.000			
Se hicieron 106 iteraciones			

- Método de Newton-Raphson

Aplicamos el método bajo la misma tolerancia 0.0001, para este método seleccionamos los valores iniciales como los mismos que se tomaron en punto fijo sistemático para obtener:

Para x_1 :

Valor inicial $x_0 = 2.5$ el programa converge erróneamente a la raíz -1, se cambió el valor inicial para corregir la convergencia.

Valor inicial $x_0 = 2.6$, en 7 iteraciones: $x_1 = 3.00000$

Tabla 5: Resultados de la raíz x_1 del polinomio $f(x) = x^3 - 4x^2 + x + 6$ con el x_0 e iteraciones mencionadas anteriormente, calculados mediante el Método de Newton-Raphson.

SOLUCION DE LA ECUACION POR EL METODO DE NEWTON	
ITERACION	ERROR
1	1.800000
2	0.759799
3	0.418901
4	0.179390
5	0.039892
6	0.002013
7	0.000005
La solucion es 3.00000	
Se hicieron 7 iteraciones	

Para x_2 :

Valor inicial $x_0 = 1.5$, en 4 iteraciones: $x_2 = 2.00000$

Tabla 6: Resultados de la raíz x_2 del polinomio $f(x) = x^3 - 4x^2 + x + 6$ con el x_0 e iteraciones mencionadas anteriormente, calculados mediante el Método de Newton-Raphson.

SOLUCION DE LA ECUACION POR EL METODO DE NEWTON	
ITERACION	ERROR
1	0.441176
2	0.056804
3	0.002017
4	0.000003
La solucion es 2.00000	
Se hicieron 4 iteraciones	

Para x_3 :

Valor inicial $x_0 = -5.0$, en 7 iteraciones: $x_3 = 1.00000$

Tabla 7: Resultados de la raíz x_3 del polinomio $f(x) = x^3 - 4x^2 + x + 6$ con el x_0 e iteraciones mencionadas anteriormente, calculados mediante el Método de Newton-Raphson.

SOLUCION DE LA ECUACION POR EL METODO DE NEWTON	
ITERACION	ERROR
1	1.931034
2	1.182893
3	0.628706
4	0.225866
5	0.030937
6	0.000563
7	0.000000
La solucion es -1.00000	
Se hicieron 7 iteraciones	

Se pudo observar que, con una misma tolerancia se obtienen mejores resultados con el método de Newton-Raphson y punto sistemático fijo que con el algoritmo Q-D. Pero estos dos primeros métodos no calculan las raíces simultáneamente y se le tiene que dar un intervalo en el cual se encuentra la raíz buscada, por lo tanto se debería conocer el resultado antes de la aplicación de los métodos.

Caso 2: Polinomio completo con raíces reales y complejas.

$$f(x) = x^5 - 3.5x^4 + 2.75x^3 + 2.125x^2 - 3.875x + 1.25$$

- Raíces exactas:

$$\begin{aligned} x_1 &= 2 & x_2 &= 1 + 0.5i & x_3 &= 1 - 0.5i \\ x_4 &= -1 & x_5 &= 0.5 \end{aligned}$$

- Resultado con el método Q-D en 100 iteraciones con una tolerancia de 0.0001:

$$x_1 = 2.00000 \quad x_2 = 1.00000 + 0.50000i \quad x_3 = 1.00000 - 0.50000i$$

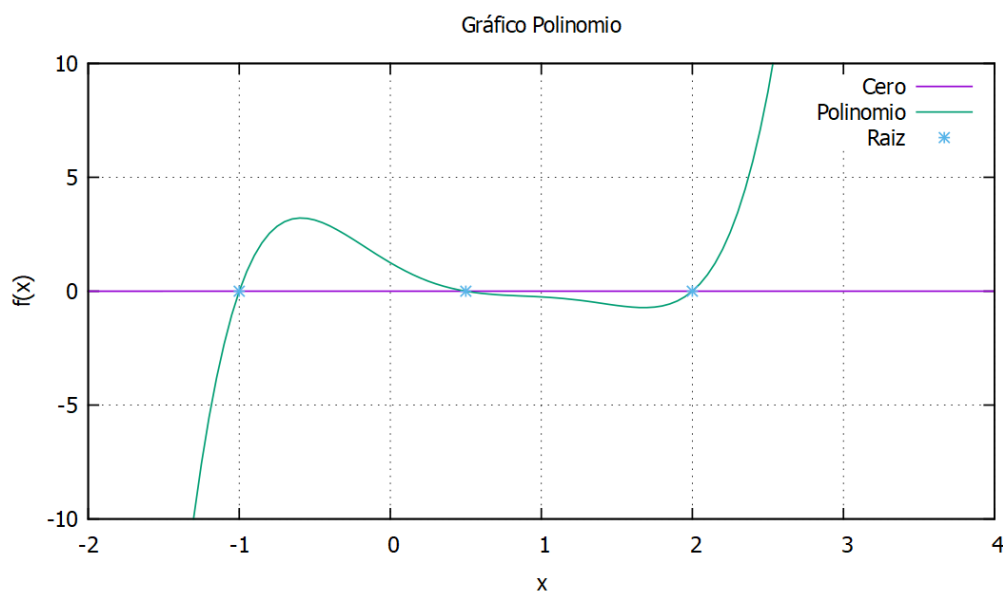
$$x_4 = -1.00006 \quad x_5 = 0.50000$$

Con el método de Bairstow se hallaron x_2 y x_3 .

Tabla 8: Resultados de las últimas iteraciones de q^i y e^i hasta su penúltima iteración del algoritmo Q-D para el polinomio $f(x) = x^5 - 3.5x^4 + 2.75x^3 + 2.125x^2 - 3.875x + 1.25$.

Iteración	e0	q1	e1	q2	e2	q3	e3	q4	e4	q5	e5
	0.00000		0.00000	-11.95024			-0.00021		-0.00000		0.00000
95		2.00000		-11.86005		13.86000		-0.99995		0.50000	
	0.00000		-0.00000		13.96540		0.00002		0.00000		0.00000
96		2.00000		2.10535		-0.10538		-0.99996		0.50000	
	0.00000		-0.00000		-0.69905		0.00015		-0.00000		0.00000
97		2.00000		1.40630		0.59381		-1.00011		0.50000	
	0.00000		-0.00000		-0.29517		-0.00025		0.00000		0.00000
98		2.00000		1.11112		0.88874		-0.99986		0.50000	
	0.00000		-0.00000		-0.23610		0.00028		-0.00000		0.00000
99		2.00000		0.87503		1.12511		-1.00014		0.50000	
	0.00000		-0.00000		-0.30357		-0.00025		0.00000		0.00000
100		2.00000		0.57146		1.42843		-0.99989		0.50000	

Gráfico 2: Gráfico del polinomio $f(x) = x^5 - 3.5x^4 + 2.75x^3 + 2.125x^2 - 3.875x + 1.25$ con las aproximaciones de sus raíces reales calculadas por el método Q-D.



Resolución con otros métodos:

- Método Punto Fijo Sistemático:

Este método no puede aplicarse para raíces complejas ya que estas raíces no intersectan al eje x por consiguiente el método diverge cuando se calcula $g(x)$ y se la intersecta con $y = x$.

- Resultado con Newton Raphson:

Para aplicar este método en raíces complejas se tuvo que modificar el algoritmo, de tal manera que acepte valores complejos, se obtiene :

Para x_1 :

Valor inicial $x_0 = -1.5$, en 5 iteraciones: $x_1 = -1.00000$

Para x_2 :

Valor inicial $x_0 = 1.7$, en 12 iteraciones: $x_2 = 2.00000$

Para x_3 :

Valor inicial $x_0 = 1.0$, en 5 iteraciones: $x_3 = 0.50000$

Para x_4 :

Valor inicial $x_0 = 0.8 + 0.4i$ en 6 iteraciones: $x_4 = 1.00000 + 0.50000i$

Tabla 9: Resultados de la raíz x_4 del polinomio $f(x) = x^5 - 3.5x^4 + 2.75x^3 + 2.125x^2 - 3.875x + 1.25$ con el x_0 e iteraciones mencionadas anteriormente, calculados mediante el Método de Newton-Raphson.

RESOLUCION MEDIANTE EL METODO DE NEWTONRAPSHON

Iteracion: 1 Valor de x: 1.079369 + 0.311924i
Error en y: 0.2239629
Error en x : 0.2929239

Iteracion: 2 Valor de x: 0.857584 + 0.480486i
Error en y: 0.2028442
Error en x : 0.2785707

Iteracion: 3 Valor de x: 1.004271 + 0.437572i
Error en y: 0.0873977
Error en x : 0.1528351

Iteracion: 4 Valor de x: 0.994133 + 0.510672i
Error en y: 0.0203099
Error en x : 0.0737990

Iteracion: 5 Valor de x: 0.999643 + 0.500124i
Error en y: 0.0006155
Error en x : 0.0119006

Iteracion: 6 Valor de x: 1.000000 + 0.500000i
Error en y: 0.0000006
Error en x : 0.0003776

La raiz encontrada es: 1.000000 0.500000

Para x_5 :

Valor inicial $x_0 = 0.8 - 0.4i$ en 6 iteraciones: $x_5 = 1.00000 - 0.50000i$

Tabla 10: Resultados de la raíz x_5 del polinomio

$f(x) = x^5 - 3.5x^4 + 2.75x^3 + 2.125x^2 - 3.875x + 1.25$ con el x_0 e iteraciones mencionadas anteriormente, calculados mediante el Método de Newton-Raphson.

```
RESOLUCION MEDIANTE EL METODO DE NEWTONRAPSHON
-----
Iteracion: 1  Valor de  1.079369 -0.311924 i
Error en y:   0.223963
Error en x :  0.292924
-----
Iteracion: 2  Valor de  0.857584 -0.480486 i
Error en y:   0.202844
Error en x :  0.278571
-----
Iteracion: 3  Valor de  1.004271 -0.437572 i
Error en y:   0.087398
Error en x :  0.152835
-----
Iteracion: 4  Valor de  0.994133 -0.510672 i
Error en y:   0.020310
Error en x :  0.073799
-----
Iteracion: 5  Valor de  0.999643 -0.500124 i
Error en y:   0.000616
Error en x :  0.011901
-----
Iteracion: 6  Valor de  1.000000 -0.500000 i
Error en y:   0.000001
Error en x :  0.000378
-----
La raiz encontrada es:  1.000000 -0.500000 i
```

Caso 3: Polinomio completo con raíces cercanas:

$$f(x) = x^3 - 21.009x^2 + 147.126026x - 343.441182$$

- Raíces exactas:

$$x_1 = 7.002 \quad x_2 = 7.003 \quad x_3 = 7.004$$

- Resultado obtenido con el algoritmo Q-D en 373 iteraciones con una tolerancia de 0.0001:

$$x_1 = 7.04045 \quad x_2 = 7.00291 \quad x_3 = 6.96564$$

Tabla 11: Resultados de las últimas iteraciones de q^i y e^i hasta su penúltima iteración del algoritmo Q-D para el polinomio $f(x) = x^3 - 21.009x^2 + 147.126026x - 343.441182$.

Iteración	e0	q1	e1	q2	e2	q3	e3
	0.00000		-0.00010		-0.00010		0.00000
367	0.00000	7.04107	-0.00010	7.00290	-0.00010	6.96503	0.00000
368	0.00000	7.04096	-0.00010	7.00290	-0.00010	6.96513	0.00000
369	0.00000	7.04086	-0.00010	7.00290	-0.00010	6.96524	0.00000
370	0.00000	7.04076	-0.00010	7.00291	-0.00010	6.96534	0.00000
371	0.00000	7.04066	-0.00010	7.00291	-0.00010	6.96544	0.00000
372	0.00000	7.04056	-0.00010	7.00291	-0.00010	6.96554	0.00000
	0.00000		-0.00010		-0.00010		0.00000

Gráfico 3: Gráfico del polinomio $f(x) = x^3 - 21.009x^2 + 147.126026x - 343.441182$ con las aproximaciones de sus raíces reales calculadas por el método Q-D.

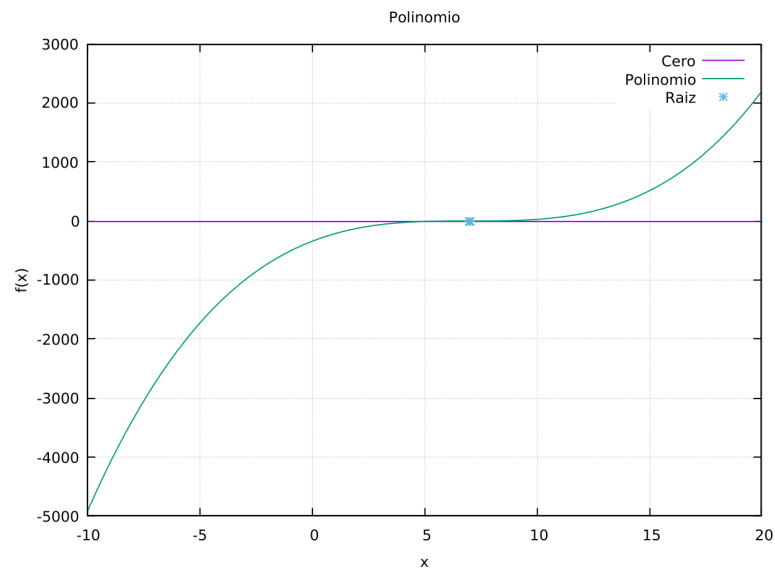
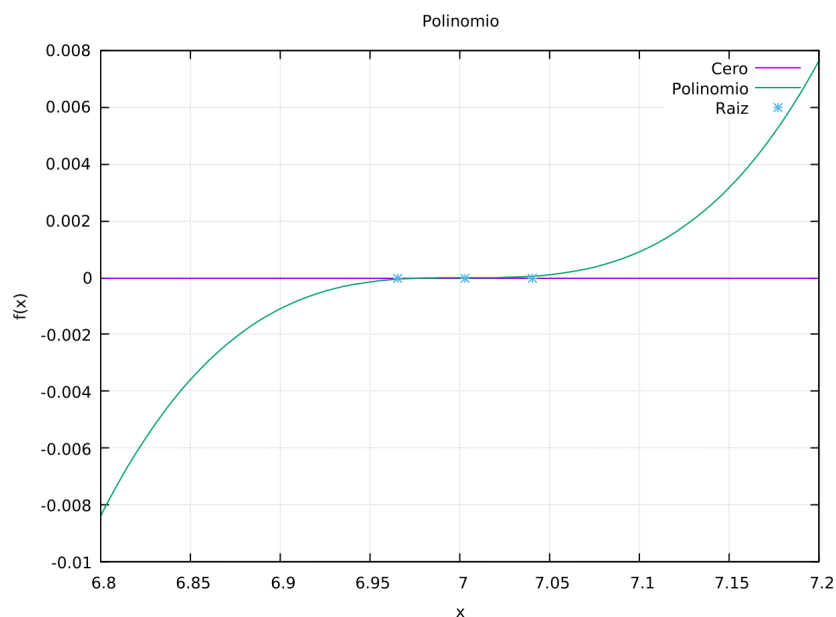


Gráfico 4: Acercamiento del gráfico 3.



Resolucion con otros métodos:

- Método Punto Fijo Sistemático:

Para este caso donde las raíces del polinomio están muy cerca una de otra, este método no nos es útil ya que convergerá rápidamente a una de las raíces pero habrá divergencia cuando se ajuste el intervalo para hallar las cercanas.

- Método de Bisección:

Para este caso se implementó este método ya que las raíces son muy cercanas y este método permite fijar el intervalo donde se va a buscar la raíz, con una tolerancia de 0.0001

Para x_1 :

Intervalo seleccionado : [7.001:7.0023], en 4 iteraciones: $x_1 = 7.002$

Para x_2 :

Intervalo seleccionado : [7.002:7.0035], en 4 iteraciones: $x_2 = 7.002$

Para x_3 :

Intervalo seleccionado : [7.003:7.0045], en 4 iteraciones: $x_3 = 7.004$

Caso 4: Polinomio incompleto con raíces reales y co-modulares:

$$f(x) = x^4 - 10x^2 + 9$$

- Raíces exactas:

$$x_1 = 3 \qquad x_2 = 1 \qquad x_3 = -1 \qquad x_4 = -3$$

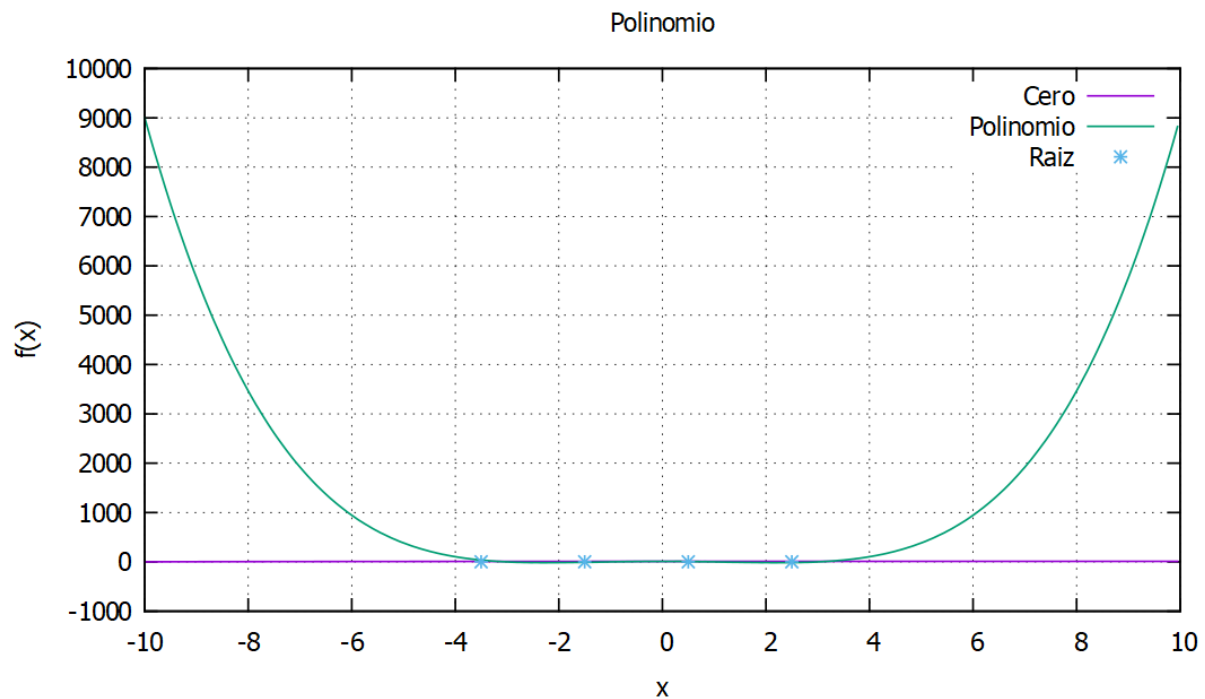
- Resultado con el método Q-D, en 32 iteraciones con una tolerancia de 0.0001 y utilizando un factor de traslación $c=0.5$:

$$x_1 = -3.49995 \qquad x_2 = 2.49995 \qquad x_3 = -1.50000 \qquad x_4 = 0.50$$

Tabla 12: Resultados de las últimas iteraciones de q^i y e^i hasta su penúltima iteración del algoritmo Q-D para el polinomio $f(x) = x^4 - 10x^2 + 9$, con un $c=0.5$.

Iteración	e0	q1	e1	q2	e2	q3	e3	q4	e4
27	0.00000		-0.00059		0.00000		-0.00000		0.00000
		-3.50025		2.50025		-1.50000		0.50000	
28	0.00000		0.00043		-0.00000		0.00000		0.00000
		-3.49982		2.49982		-1.50000		0.50000	
29	0.00000		-0.00030		0.00000		-0.00000		0.00000
		-3.50013		2.50013		-1.50000		0.50000	
30	0.00000		0.00022		-0.00000		0.00000		0.00000
		-3.49991		2.49991		-1.50000		0.50000	
31	0.00000		-0.00015		0.00000		-0.00000		0.00000
		-3.50006		2.50006		-1.50000		0.50000	
	0.00000		0.00011		-0.00000		0.00000		0.00000

Gráfico 5: Gráfico del polinomio $f(x) = x^4 - 10x^2 + 9$, con un $c=0.5$, con las aproximaciones de sus raíces reales calculadas por el método Q-D.



Se calculó nuevamente con el método Q-D en 1751 iteraciones, con una tolerancia de 0.0001 y un factor de traslación $c=0.01$, resultando:

$$x_1 = -3.01005 \quad x_2 = 2.99005 \quad x_3 = -1.01000 \quad x_4 = 0.99000$$

Tabla 13: Resultados de las últimas iteraciones de q^i y e^i hasta su penúltima iteración del algoritmo Q-D para el polinomio $f(x) = x^4 - 10x^2 + 9$, con un $c=0.01$.

Iteración	e0	q1	e1	q2	e2	q3	e3	q4	e4
	0.00000		-0.00010		0.00000		-0.00000		0.00000
1745		-3.01005		2.99005		-1.01000		0.99000	
	0.00000		0.00010		-0.00000		0.00000		0.00000
1746		-3.00995		2.98995		-1.01000		0.99000	
	0.00000		-0.00010		0.00000		-0.00000		0.00000
1747		-3.01005		2.99005		-1.01000		0.99000	
	0.00000		0.00010		-0.00000		0.00000		0.00000
1748		-3.00995		2.98995		-1.01000		0.99000	
	0.00000		-0.00010		0.00000		-0.00000		0.00000
1749		-3.01005		2.99005		-1.01000		0.99000	
	0.00000		0.00010		-0.00000		0.00000		0.00000
1750		-3.00995		2.98995		-1.01000		0.99000	
	0.00000		-0.00010		0.00000		-0.00000		0.00000

Se pudo observar que al aumentar el c , el número de iteraciones disminuye pero la aproximación a las raíces es menos exacta. Utilizar un factor de traslación reducido implica mayor esfuerzo del programa al ejecutarlo pero se logra una mayor exactitud en el cálculo.

Resolución con otros métodos:

- Método Punto Fijo Sistemático:

Aplicamos el método bajo la misma tolerancia 0.0001, y luego de graficar el polinomio, seleccionamos los intervalos para encontrar las raíces

Para x_1

Intervalo [2.0:4.0], con un $x_0=2.0$ en 47 iteraciones: $x_1=2.999998$

Intervalo [2.7:3.5], con un $x_0=2.7$ en 20 iteraciones: $x_1=2.999999$

Para x_2

Intervalo [0.5:1.9], con un $x_0=0.5$ en 29 iteraciones: $x_2=1.000005$

Intervalo [0.7:1.5], con un $x_0=0.7$ en 8 iteraciones: $x_2=0.999996$

Para x_3

Intervalo [-1.9:-0.5], con un $x_0=-1.9$ en 5 iteraciones: $x_3=-1.000002$

Intervalo [-1.5:-0.7], con un $x_0=-1.5$ en 4 iteraciones $x_3=-1.000003$

Para x_4

Intervalo [-4.0:-2.0], con un $x_0=-4.0$ en 38 iteraciones: $x_4=-3.000002$

Intervalo [-3.5:-2.7], con un $x_0=-3.5$ en 18 iteraciones: $x_4=-3.000002$

Se puede observar que el método punto fijo no tuvo problemas para hallar las raíces aunque el polinomio no esté completo y lo halló con menos iteraciones.

Caso 5: Polinomio completo con raíces reales co-modulares:

$$f(x) = x^4 + 2x^3 - 3x^2 - 8x - 4$$

- Raíces exactas:

$$x_1 = 2 \quad x_2 = -2 \quad x_3 = -1 \quad x_4 = -1$$

- Resultado con el método Q-D en 100 iteraciones con una tolerancia de 0.0001:

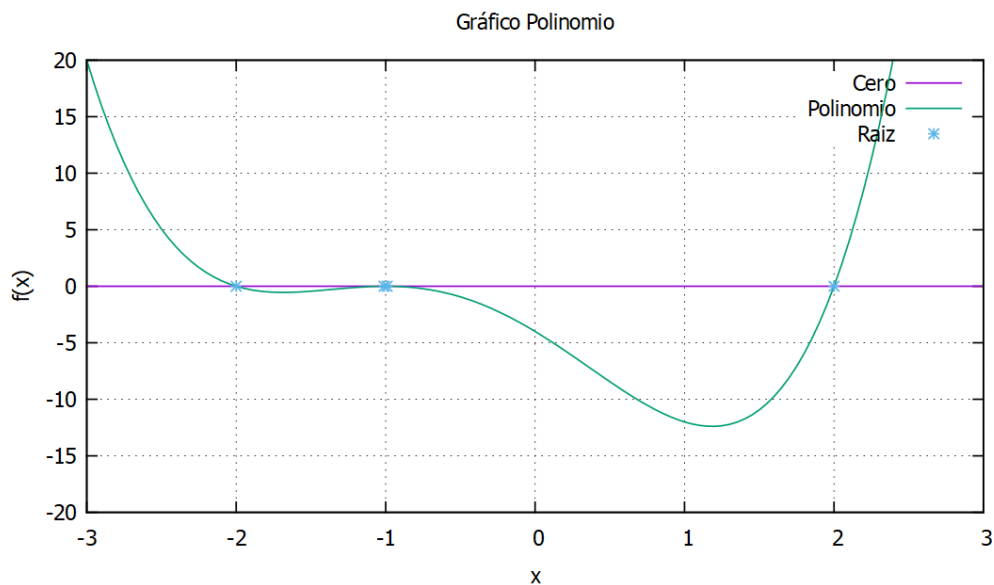
$$x_1 = 2.000000 \quad x_2 = -2.000000 \quad x_3 = -1.009868 \quad x_4 = -0.990132$$

Con el método de Bairstow se hallaron x_1 y x_2 .

Tabla 14: Resultados de las últimas iteraciones de q^i y e^i hasta su penúltima iteración del algoritmo Q-D para el polinomio $f(x) = x^4 + 2x^3 - 3x^2 - 8x - 4$.

Iteración	e0	q1	e1	q2	e2	q3	e3	q4	e4
	0.00000		-0.90000		0.00000		0.00011		0.00000
95		-2.50000		2.50000		-1.01049		-0.98951	
	0.00000		0.90000		-0.00000		0.00011		0.00000
96		-1.60000		1.60000		-1.01038		-0.98962	
	0.00000		-0.90000		0.00000		0.00011		0.00000
97		-2.50000		2.50000		-1.01027		-0.98973	
	0.00000		0.90000		-0.00000		0.00010		0.00000
98		-1.60000		1.60000		-1.01017		-0.98983	
	0.00000		-0.90000		0.00000		0.00010		0.00000
99		-2.50000		2.50000		-1.01007		-0.98993	
	0.00000		0.90000		-0.00000		0.00010		0.00000
100		-1.60000		1.60000		-1.00997		-0.99003	
	0.00000		-0.90000		0.00000		0.00010		0.00000

Gráfico 6: Gráfico del polinomio $f(x) = x^4 + 2x^3 - 3x^2 - 8x - 4$ con las aproximaciones de sus raíces reales calculadas por el método Q-D.



Resolución con otros métodos:

- Método Punto Fijo Sistemático:

Aplicamos el método bajo la misma tolerancia 0.0001, y luego de graficar el polinomio, seleccionamos los intervalos para encontrar las raíces.

Para x_1 :

Intervalo [1.0;3.0], con un $x_0=1.0$ en 48 iteraciones: $x_1=1.999998$

Intervalo [1.5;2.5], con un $x_0=1.5$ en 21 iteraciones: $x_1=1.999998$

Para x_2

Intervalo [-2.2;-1.9], con un $x_0=-2.2$, en 22 iteraciones: $x_2=-1.999976$

Intervalo [-2.2;-1.9], con un $x_0=-2.0$, en 10 iteraciones: $x_2=-2.000000$

Para x_3, x_4

Intervalo [-1.5;-0.5], con un $x_0=-1.5$ en 65 iteraciones: $x_3=-1.005746$

Intervalo [-1.2;-0.8], con un $x_0=-1.2$ en 49 iteraciones: $x_3=-1.005756$

Conclusiones:

El método Quotient-difference (QD) es un método de obtención de raíces de polinomio con la ventaja de conseguir todas las raíces en un mismo proceso, a diferencia de otros métodos como deflación donde se calcula las raíces una a una, añadiendo complejidad y perdiendo eficacia, ya que en los casos analizados se tuvo que añadir un valor inicial cercano a la raíz buscada o un intervalo donde se encuentra de la misma, suponiendo que se conocen los valores de las raíces buscadas. Esto hace al método QD bastante atractivo para polinomios de alto grado, especialmente si posee todos sus coeficientes no nulos.

Un inconveniente de este método es que se necesita que el polinomio posea coeficientes no nulos, de no ser así se deben emplear otros métodos de preprocesamiento para compensar esa falta, pero aun así es posible alcanzar el resultado deseado.

Para polinomios de grado bajo es preferible emplear otros métodos vistos dado que, como se pudo observar en los datos vistos en cada caso, se puede llegar al resultado a menor número de iteraciones por los otros métodos.

En presencia de raíces co-modulares y complejas es necesario aplicar el método de Bairstow, dado que el método QD por sí mismo no posee herramientas para resolver dichas raíces, se puede observar cuando las columnas de error fluctúan en su valor en lugar de tender a anularse.

En conclusión, el algoritmo Quotient-difference es un método con problemas para ciertos casos que requieren que el polinomio pase por un preprocesamiento o recurrir a un método extra para poder llegar al resultado, pero también a ciertas escalas es una buena opción para trabajar sobre todo si se quiere obtener varias raíces o no se cuenta con valor de cercanía a las mismas.