

Arquitectura de computadoras

Aritmética entera y flotante

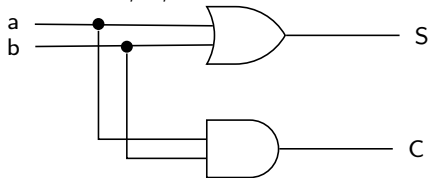


Universidad Nacional de la Patagonia

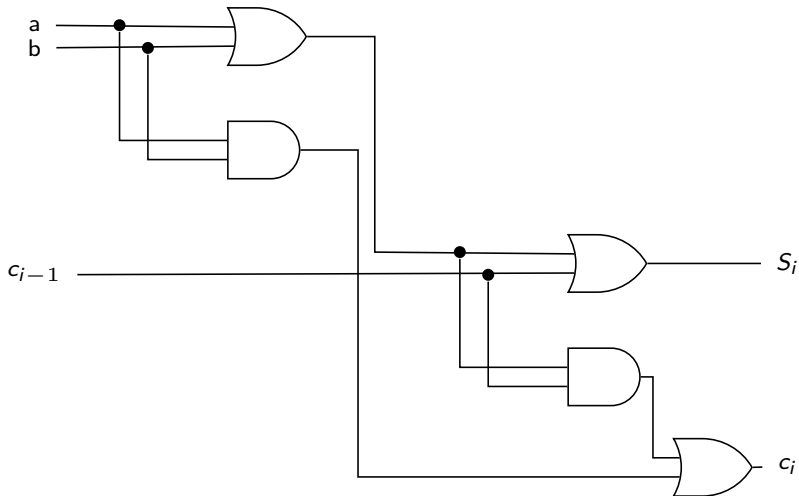
Sumador de un bit

Sea $S = a + b$ donde a , b , S son de un bit.

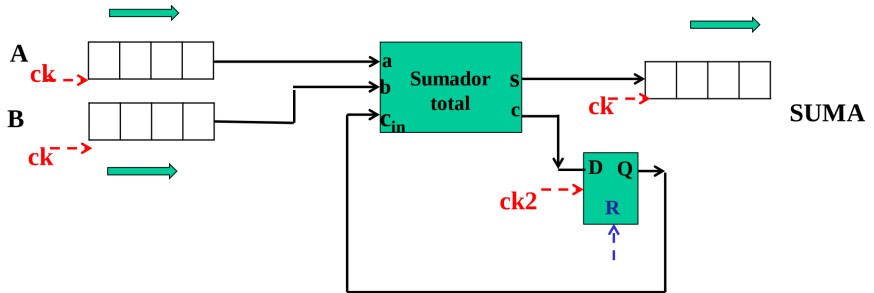
a	b	S	C
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	1	1



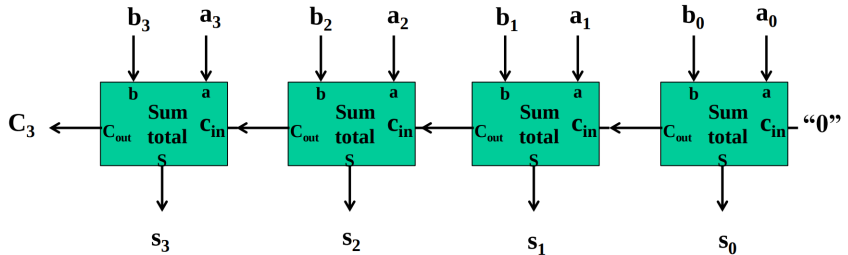
Sumador total



Sumador secuencial



Sumador paralelo con propagación de acarreo en serie



Hacia un mejor sumador...

- El sumador con propagación de acarreo en serie es muy lento.
- Si no conocemos el acarreo, ¿que podemos hacer?
- ¿Siempre se genera acarreo? $g_i = a_i \cdot b_i$
- ¿cuándo propagamos? $p_i = a_i + b_i$
- $c_{i+1} = g_i + p_i \cdot c_i$

$$c_1 = g_0 + p_0 \cdot c_0$$

$$c_2 = g_1 + p_1 \cdot c_1$$

$$c_3 = g_2 + p_2 \cdot c_2$$

$$c_4 = g_3 + p_3 \cdot c_3$$

Sumador de acarreo adelantado

$$c_2 = g_1 + p_1 \cdot c_1 = g_1 + p_1 \cdot (g_0 + p_0 \cdot c_0) = g_1 + p_1 \cdot g_0 + p_1 \cdot p_0 \cdot c_0$$

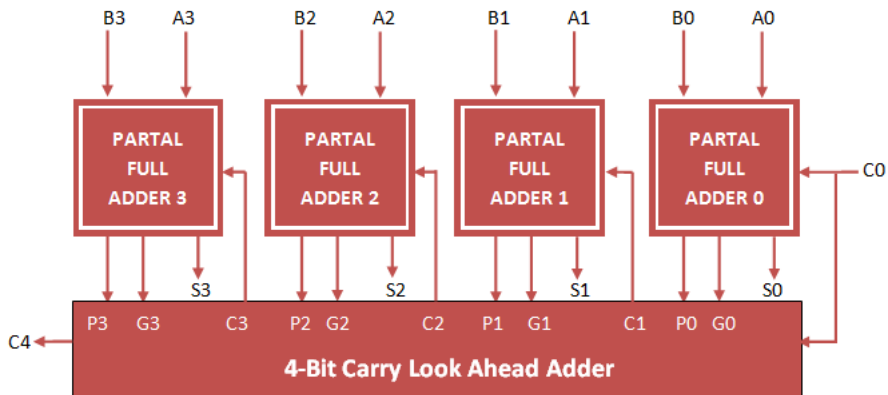
$$c_3 = g_2 + p_2 \cdot c_2 = g_2 + p_2 \cdot g_1 + p_2 \cdot p_1 \cdot g_0 + p_2 \cdot p_1 \cdot p_0 \cdot c_0$$

$$c_4 = g_3 + p_3 \cdot c_3 = g_3 + p_3 \cdot g_2 + p_3 \cdot p_2 \cdot g_1 + p_3 \cdot p_2 \cdot p_1 \cdot g_0 + p_3 \cdot p_2 \cdot p_1 \cdot p_0 \cdot c_0$$

Pasos:

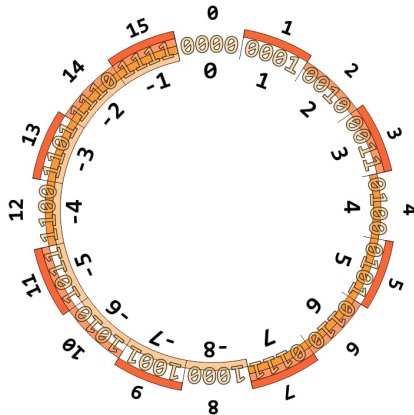
1. Generar g_i y p_i .
2. Generar c_i (usando g_i y p_i).
3. Generar la suma s_i bit.

Sumador de acarreo adelantado



Operaciones en Complemento a 2

- Negar: Complemento $A1 + 1$
- Extensión de signo.



Suma y resta

- Acarreo/préstamo

0111	0111	0110
+	-	-
0110	0110	0101
<hr/>	<hr/>	<hr/>
1101	0001	0001

- Es fácil operar en complemento A2.

Resta usando suma de números

$$\begin{array}{r} 0111 \\ + \\ 1010 \\ \hline 0001 \end{array}$$

- Overflow (resultado que supera el valor máximo representable)

$$\begin{array}{r} 0111 \\ + \\ 0001 \\ \hline 1000 \end{array}$$

Detección de overflow

- Overflow: El resultado es demasiado grande (o chico) para representarlo correctamente.
 - No ocurre cuando se suman operandos de distinto signo
- Overflow ocurre cuando se suman:
 - 2 números positivos y la suma da negativa
 - 2 números negativos y la suma da positiva
- Se puede detectar observando el acarreo de salida y el de mayor peso. Si son distintos hay overflow. Se utiliza una compuerta XOR para detectarlo.



Ejemplos de overflow

$$\begin{array}{rcccc|c} & 0 & 1 & 1 & 1 & \\ + & 0 & 1 & 1 & 1 & 7 \\ & 0 & 0 & 1 & 1 & 3 \\ \hline & 1 & 0 & 1 & 0 & -6 \end{array}$$

$$\begin{array}{rcccc|c} & 1 & 0 & 0 & 0 & \\ + & 1 & 1 & 0 & 0 & -4 \\ & 1 & 0 & 1 & 1 & -5 \\ \hline & 0 & 1 & 1 & 1 & 7 \end{array}$$

Multiplicación

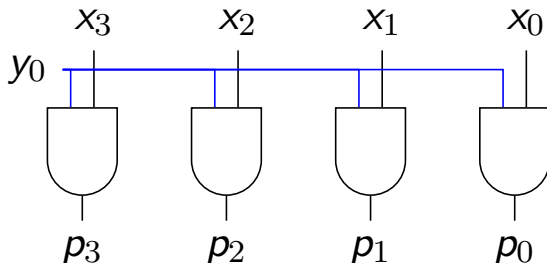
a	b	R	S_a	S_b	S_R
0	0	0	0	0	0
0	1	0	0	1	1
1	0	0	1	0	1
1	1	1	1	1	0

$$R = a \times b$$
$$S_R = S_a \oplus S_b$$

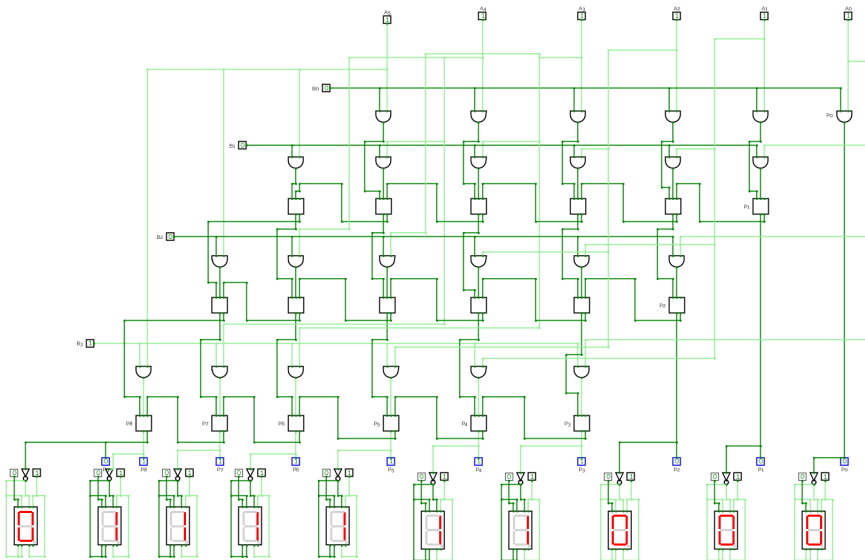
Para cualquier base el producto de 2 números de n cifras da por resultado un número que tendrá el doble de cifras.

El multiplicador paralelo

- Multiplicar n bits del multiplicando por 1 bit del multiplicador es cuestión de poner n compuertas AND



Multiplicador paralelo



Multiplicador secuencial

- Multiplicar por 1 es sumar el multiplicando
- Multiplicar por 0 no suma.
- Después de cada paso hay que desplazar (En decimal desplazamos un lugar para multiplicar por 10; lo mismo en binario para multiplicar por 2)
- Tema: Como hacer para hacer la multiplicación de n bits con una ALU de $2n$ bits. Solución: Sumador y registro de desplazamiento.

Multiplicación magnitud y signo

El dispositivo utilizado tiene los siguientes registros:

- **Contador:** se carga con el número de bits de multiplicador.
- **Acumulador:** Se pone a cero inicialmente. Queda al final la parte más significativa del producto.
- **Q:** Se carga con el multiplicador. Queda la parte menos significativa del producto.
- **D:** Se carga con el multiplicando.

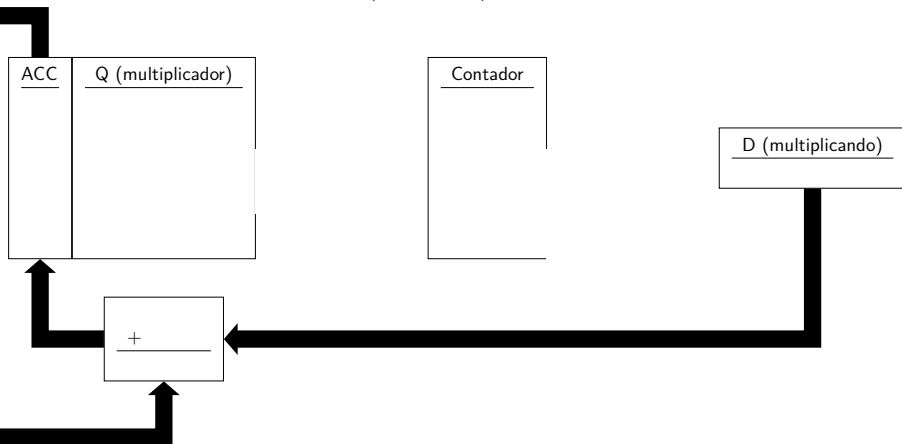
Multiplicación magnitud y signo. Ejemplo

$$12_{10} = 1100_2$$

$$01111000_2 = 120_{10}$$

$$10_{10} = 1010_2$$

$$1 \oplus 0 = 1(\textit{negativo})$$



Multiplicación magnitud y signo. Ejemplo

$$12_{10} = 1100_2$$

$$01111000_2 = 120_{10}$$

$$10_{10} = 1010_2$$

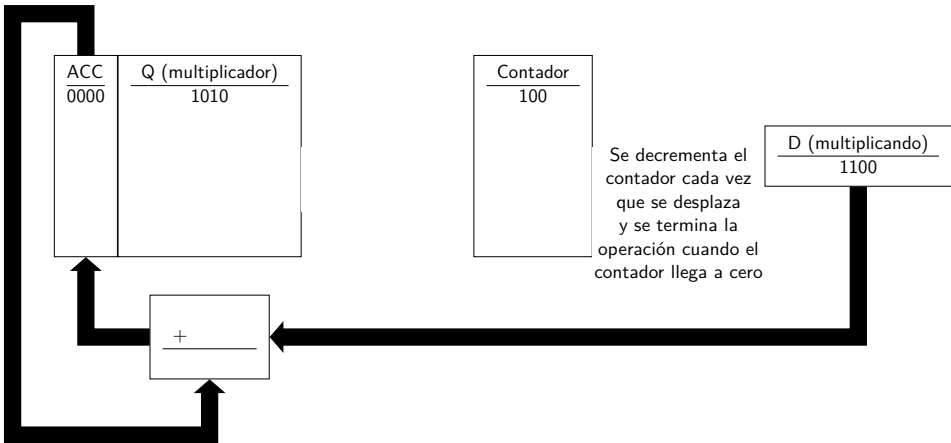
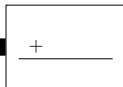
$$1 \oplus 0 = 1(\textit{negativo})$$

ACC	Q (multiplicador)
0000	1010

Contador
100

D (multiplicando)
1100

Se decrementa el contador cada vez que se desplaza y se termina la operación cuando el contador llega a cero



Multiplicación magnitud y signo. Ejemplo

$$12_{10} = 1100_2$$

$$01111000_2 = 120_{10}$$

$$10_{10} = 1010_2$$

$$1 \oplus 0 = 1(\text{negativo})$$

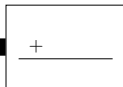
ACC	Q (multiplicador)
0000	1010
0000	0101

Se desplaza Q a la derecha hasta que aparezca un uno

Contador
100
0011

Se decrementa el contador cada vez que se desplaza y se termina la operación cuando el contador llega a cero

D (multiplicando)
1100



Multiplicación magnitud y signo. Ejemplo

$$12_{10} = 1100_2$$

$$01111000_2 = 120_{10}$$

$$10_{10} = 1010_2$$

$$1 \oplus 0 = 1(\textit{negativo})$$

ACC	Q (multiplicador)
0000	1010
0000	0101
1100	0101

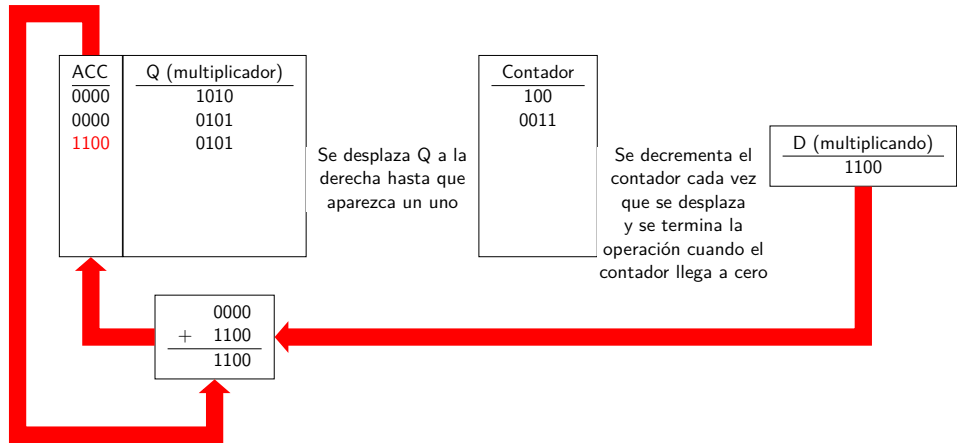
Se desplaza Q a la derecha hasta que aparezca un uno

Contador
100
0011

Se decrementa el contador cada vez que se desplaza y se termina la operación cuando el contador llega a cero

D (multiplicando)
1100

0000
+ 1100
1100



Multiplicación magnitud y signo. Ejemplo

$$12_{10} = 1100_2$$

$$01111000_2 = 120_{10}$$

$$10_{10} = 1010_2$$

$$1 \oplus 0 = 1(\textit{negativo})$$

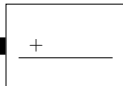
ACC	Q (multiplicador)
0000	1010
0000	0101
1100	0101
0110	0010

Se desplaza Q a la derecha hasta que aparezca un uno

Contador
100
0011
0010

Se decrementa el contador cada vez que se desplaza y se termina la operación cuando el contador llega a cero

D (multiplicando)
1100



Multiplicación magnitud y signo. Ejemplo

$$12_{10} = 1100_2$$

$$01111000_2 = 120_{10}$$

$$10_{10} = 1010_2$$

$$1 \oplus 0 = 1(\text{negativo})$$

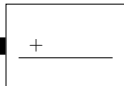
ACC	Q (multiplicador)
0000	1010
0000	0101
1100	0101
0110	0010
0011	0001

Se desplaza Q a la derecha hasta que aparezca un uno

Contador
100
0011
0010
0001

Se decrementa el contador cada vez que se desplaza y se termina la operación cuando el contador llega a cero

D (multiplicando)
1100



Multiplicación magnitud y signo. Ejemplo

$$12_{10} = 1100_2$$

$$01111000_2 = 120_{10}$$

$$10_{10} = 1010_2$$

$$1 \oplus 0 = 1(\text{negativo})$$

ACC	Q (multiplicador)
0000	1010
0000	0101
1100	0101
0110	0010
0011	0001
1111	0001

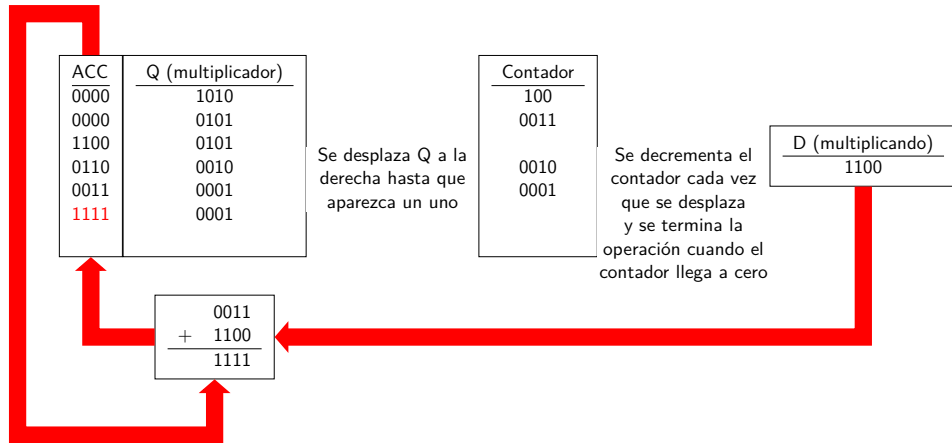
Se desplaza Q a la derecha hasta que aparezca un uno

Contador
100
0011
0010
0001

Se decrementa el contador cada vez que se desplaza y se termina la operación cuando el contador llega a cero

D (multiplicando)
1100

0011
+ 1100
1111



Multiplicación magnitud y signo. Ejemplo

$$12_{10} = 1100_2$$

$$01111000_2 = 120_{10}$$

$$10_{10} = 1010_2$$

$$1 \oplus 0 = 1(\text{negativo})$$

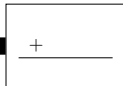
ACC	Q (multiplicador)
0000	1010
0000	0101
1100	0101
0110	0010
0011	0001
1111	0001
0111	1000

Se desplaza Q a la derecha hasta que aparezca un uno

Contador
100
0011
0010
0001
0000

Se decrementa el contador cada vez que se desplaza y se termina la operación cuando el contador llega a cero

D (multiplicando)
1100



```

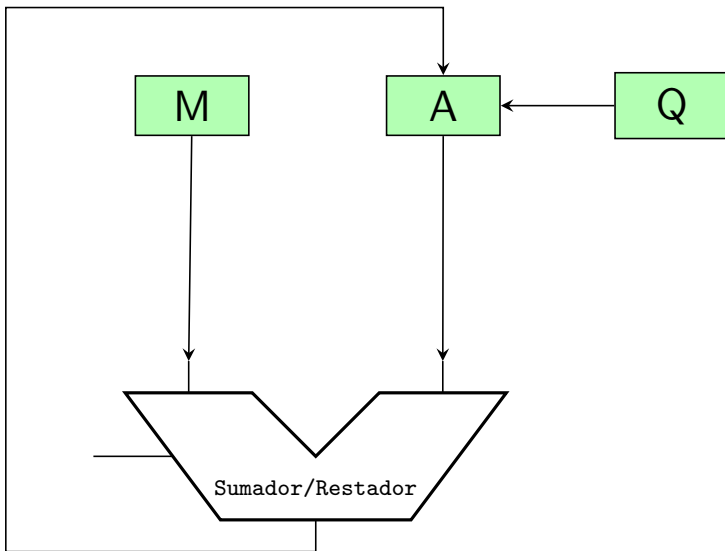
0 0 -> No se realiza
        ninguna acción
0 1 -> P = P + A
1 0 -> P = P + S
1 1 -> No se realiza
        ninguna acción

```

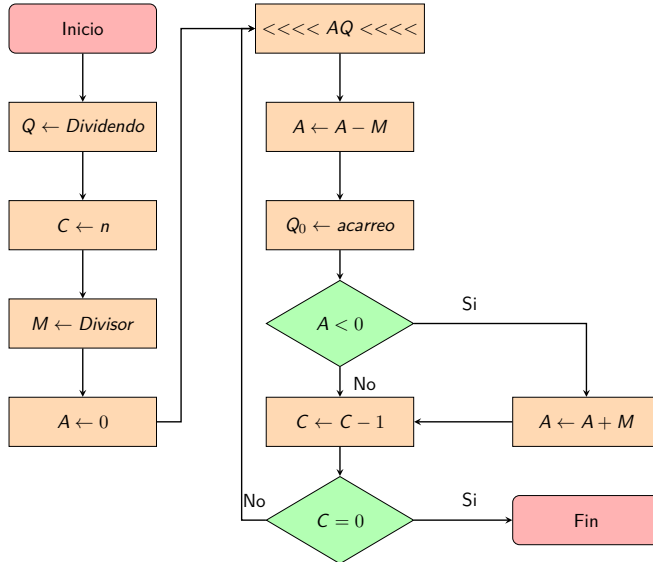
Algoritmo de Booth

0000	0000	0000	001[0 0]	→	
0000	0000	0000	000[1 0]	$P = P + S$	
1111	1010	0000	000[1 0]	→	
1111	1101	0000	000[0 1]	$P = P + A$	
0000	0011	0000	000[0 1]	→	
0000	0001	1000	000[0 0]	→	
0000	0000	1100	000[0 0]	→	
0000	0000	0110	000[0 0]	→	
0000	0000	0011	000[0 0]	→	
0000	0000	0001	100[0 0]	→	
0000	0000	0000	1100 0	(12)	

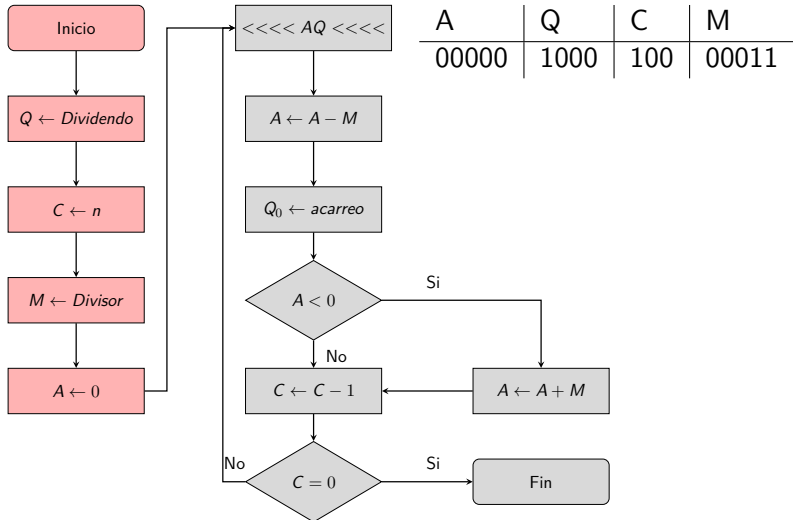
División con restauración



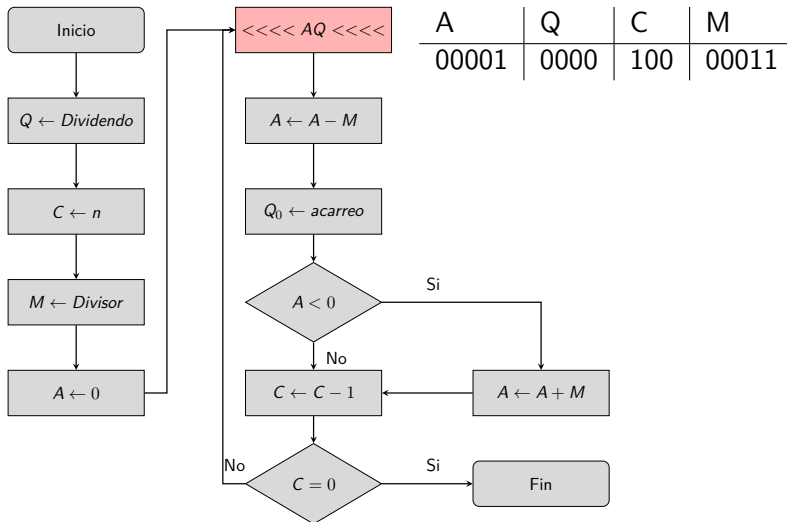
División con restauración



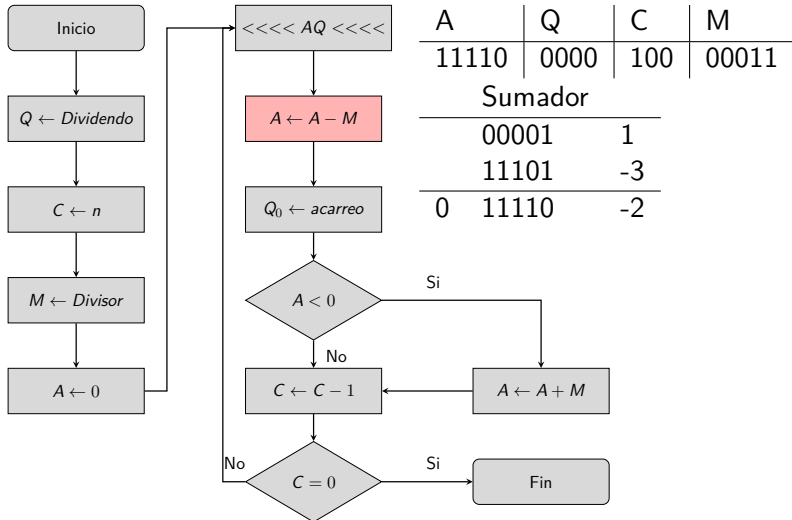
División con restauración. Ejemplo 8/3



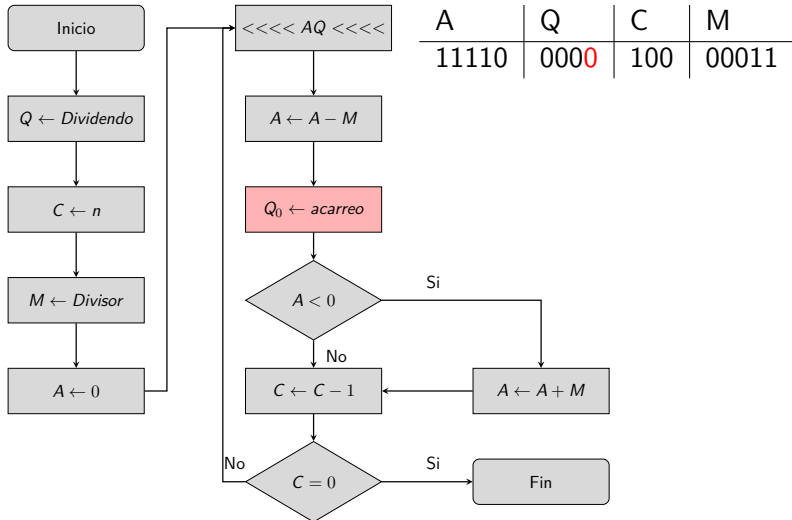
División con restauración. Ejemplo 8/3



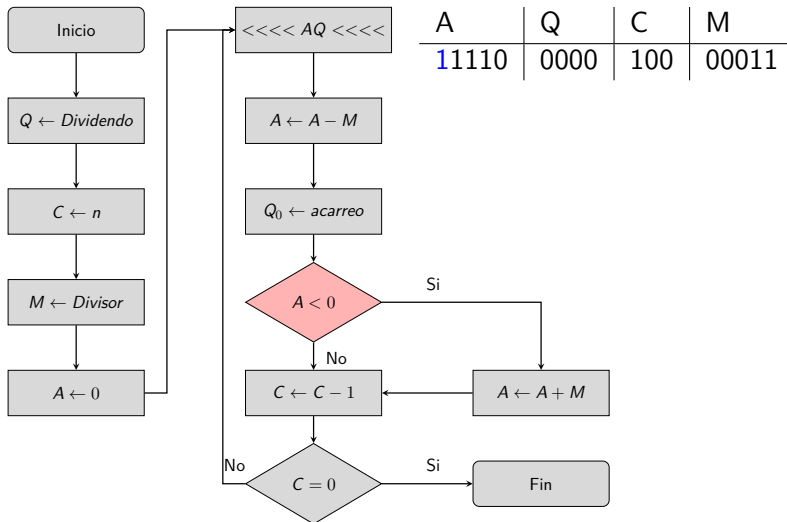
División con restauración. Ejemplo 8/3



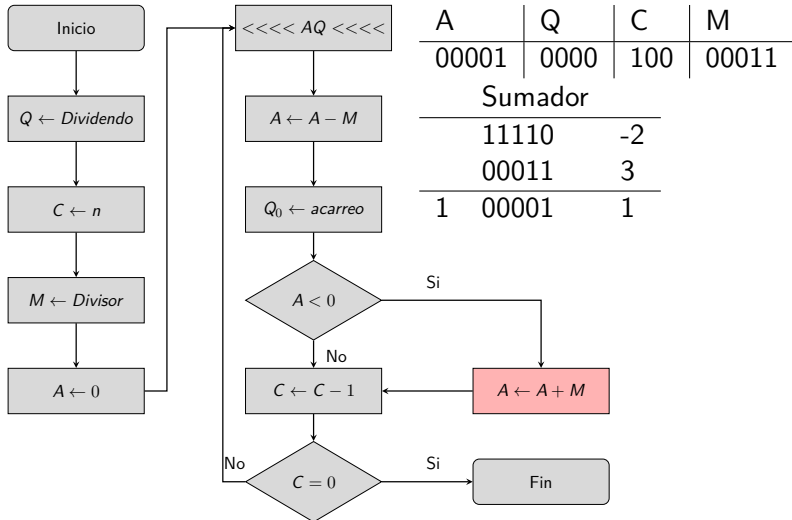
División con restauración. Ejemplo 8/3



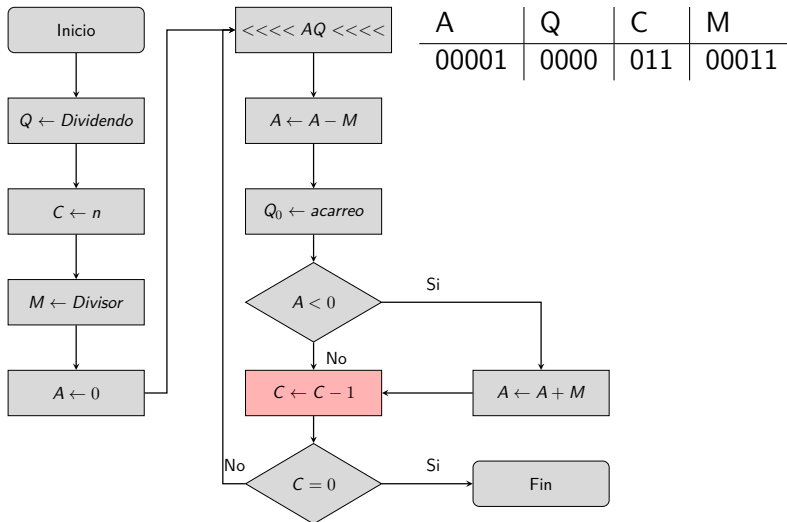
División con restauración. Ejemplo 8/3



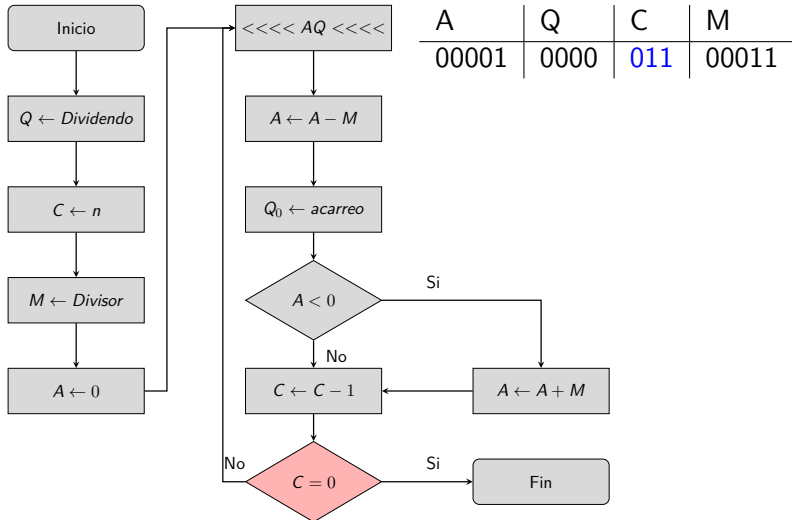
División con restauración. Ejemplo 8/3



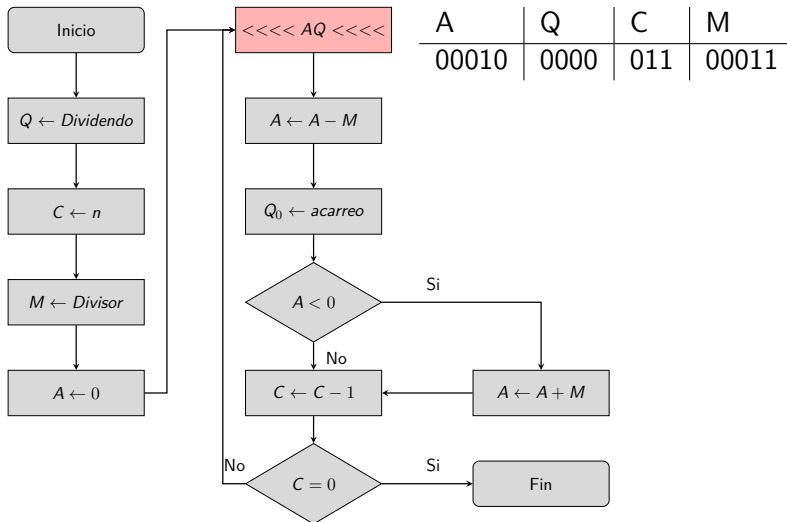
División con restauración. Ejemplo 8/3



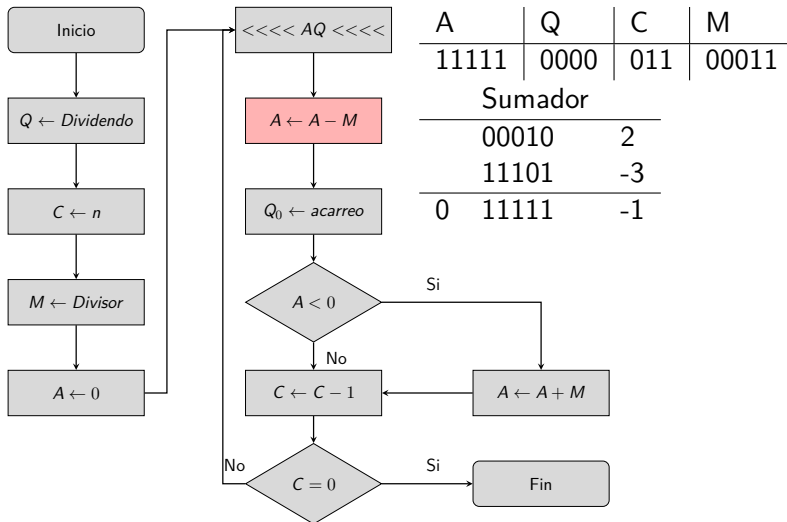
División con restauración. Ejemplo 8/3



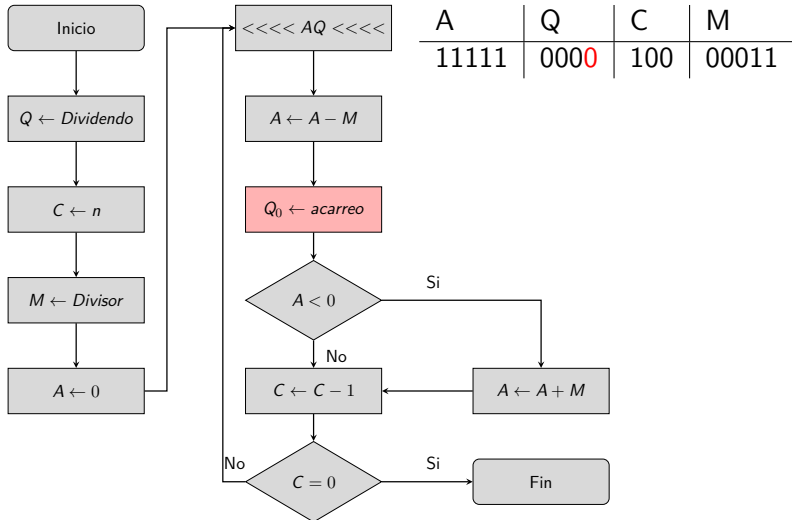
División con restauración. Ejemplo 8/3



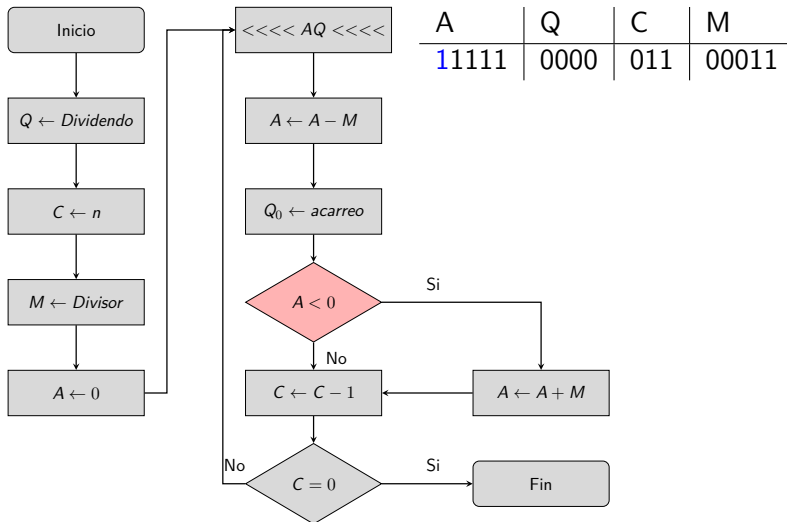
División con restauración. Ejemplo 8/3



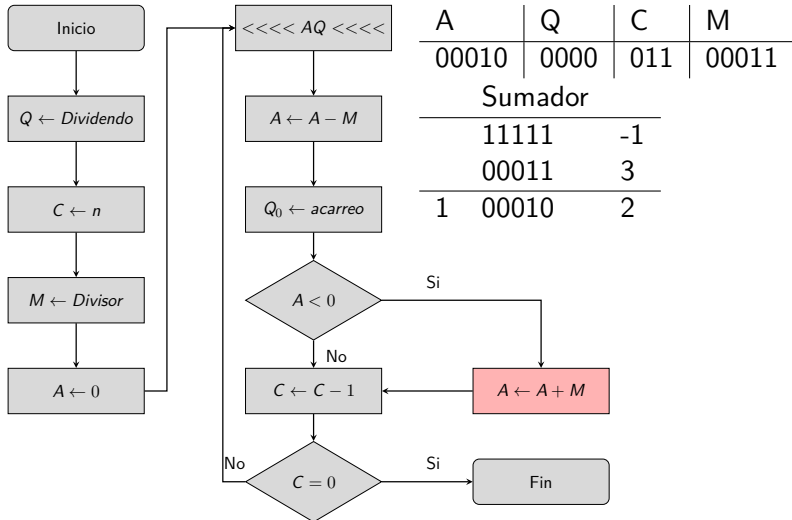
División con restauración. Ejemplo 8/3



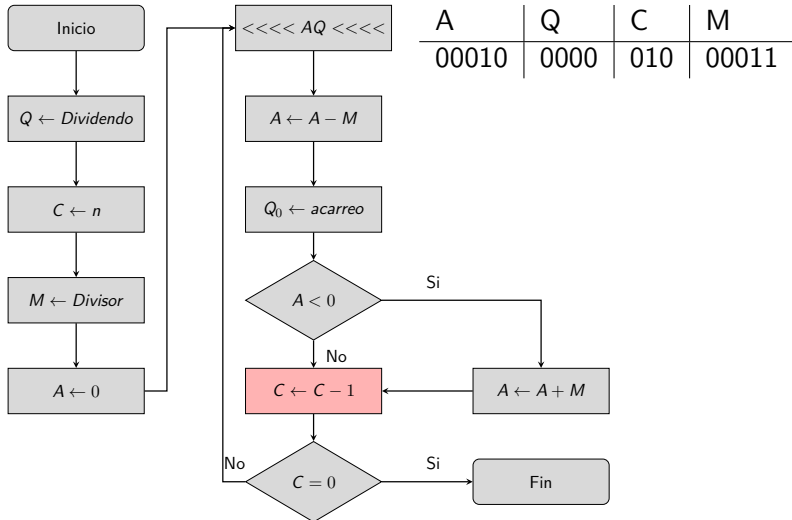
División con restauración. Ejemplo 8/3



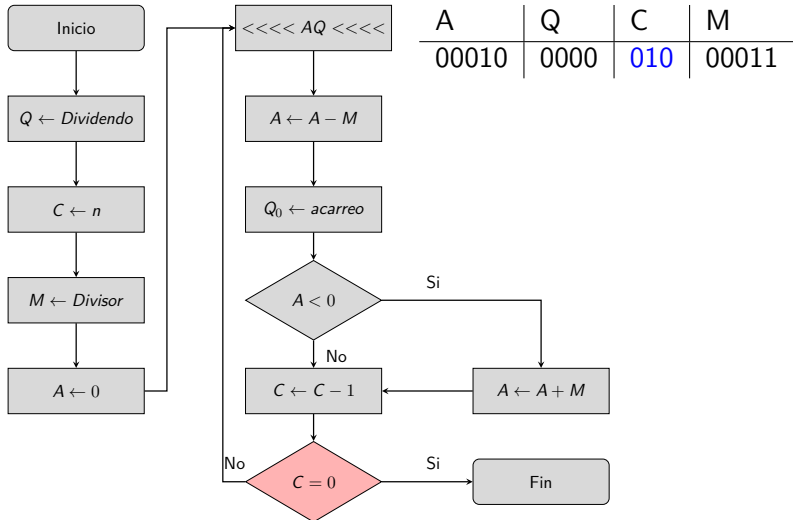
División con restauración. Ejemplo 8/3



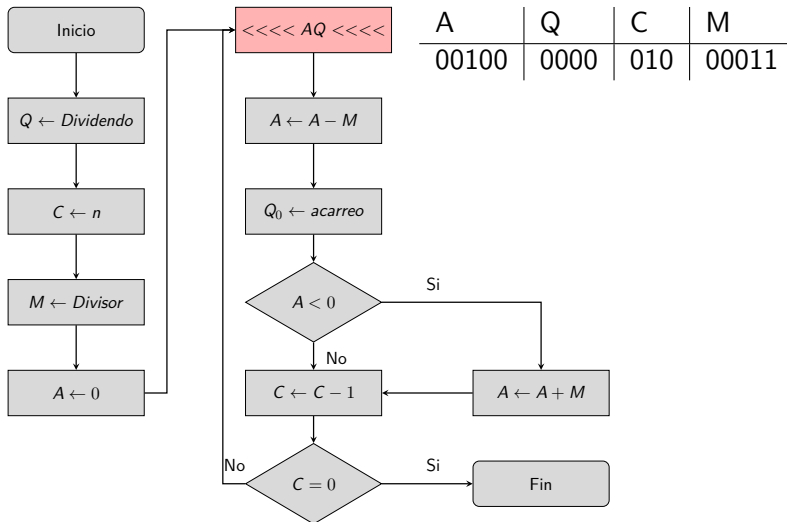
División con restauración. Ejemplo 8/3



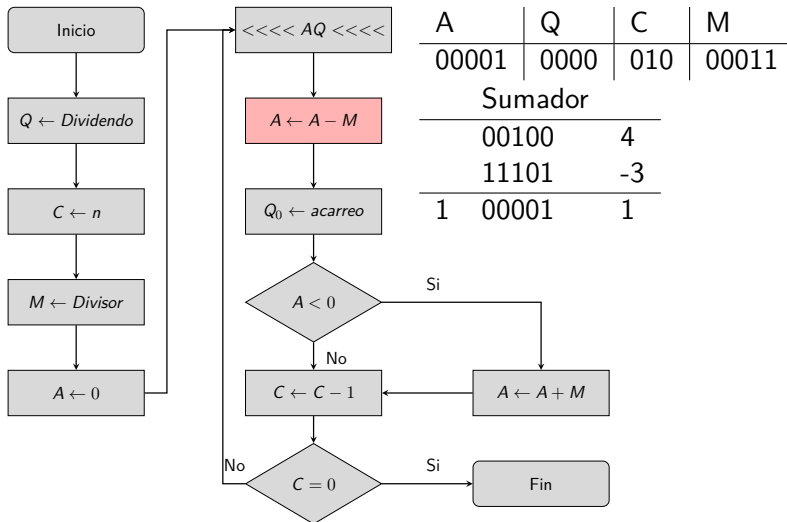
División con restauración. Ejemplo 8/3



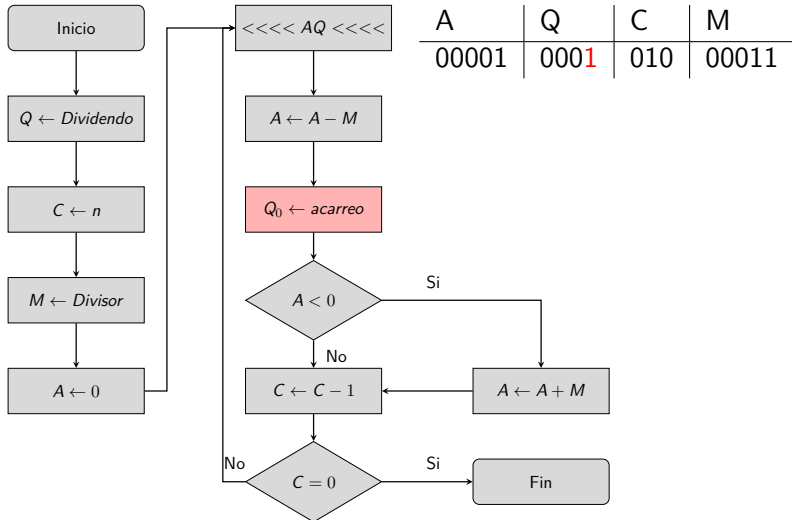
División con restauración. Ejemplo 8/3



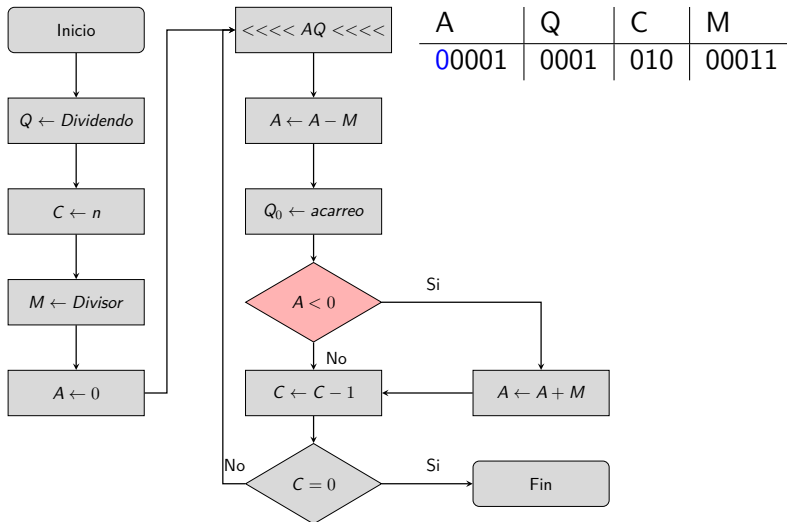
División con restauración. Ejemplo 8/3



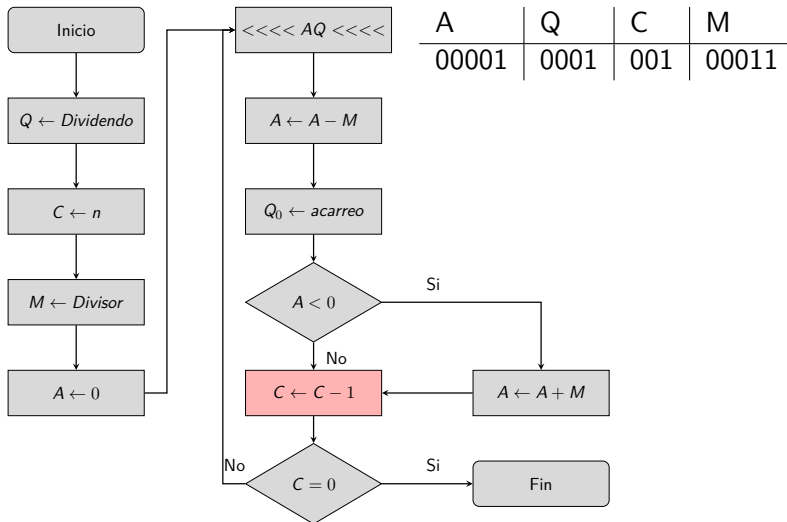
División con restauración. Ejemplo 8/3



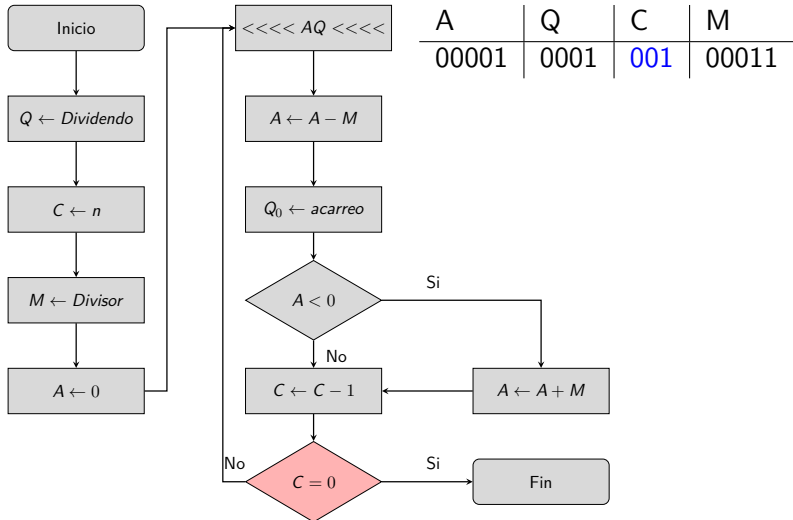
División con restauración. Ejemplo 8/3



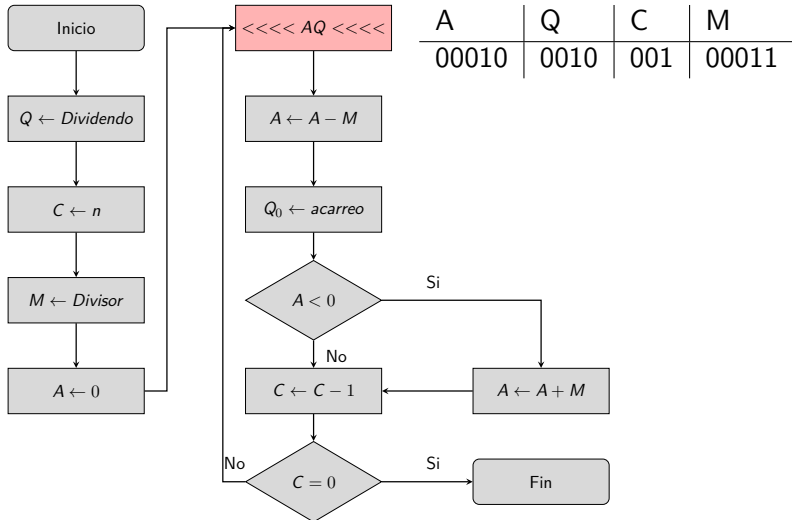
División con restauración. Ejemplo 8/3



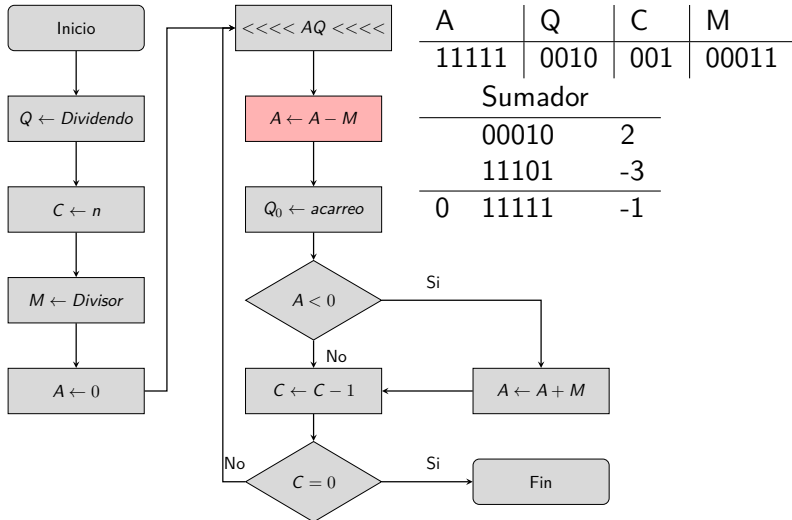
División con restauración. Ejemplo 8/3



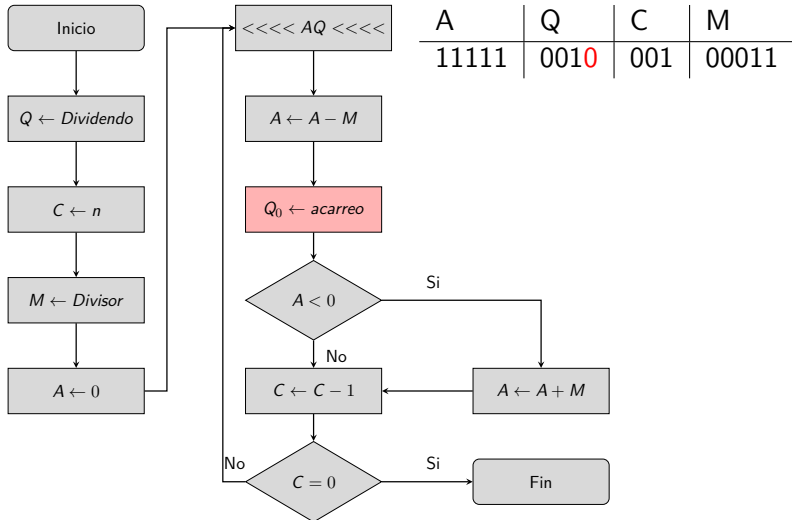
División con restauración. Ejemplo 8/3



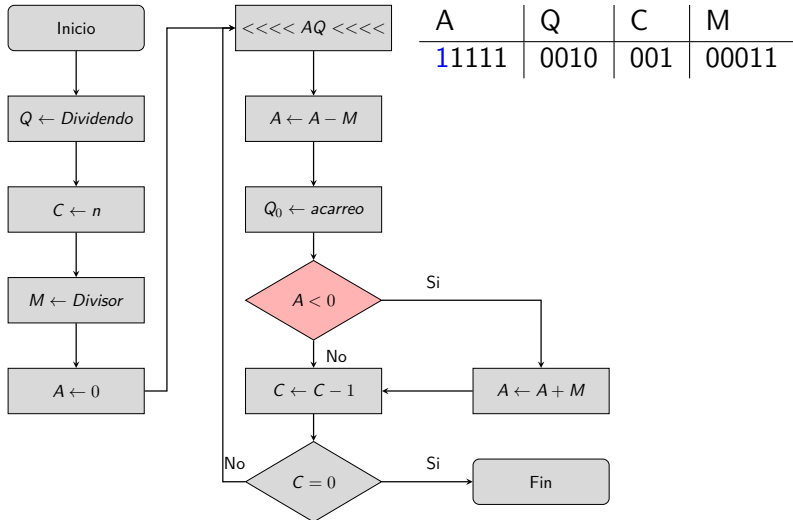
División con restauración. Ejemplo 8/3



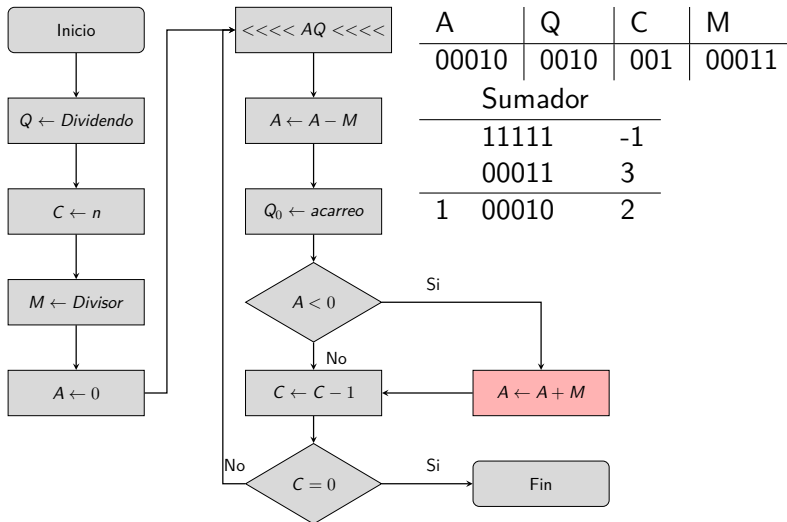
División con restauración. Ejemplo 8/3



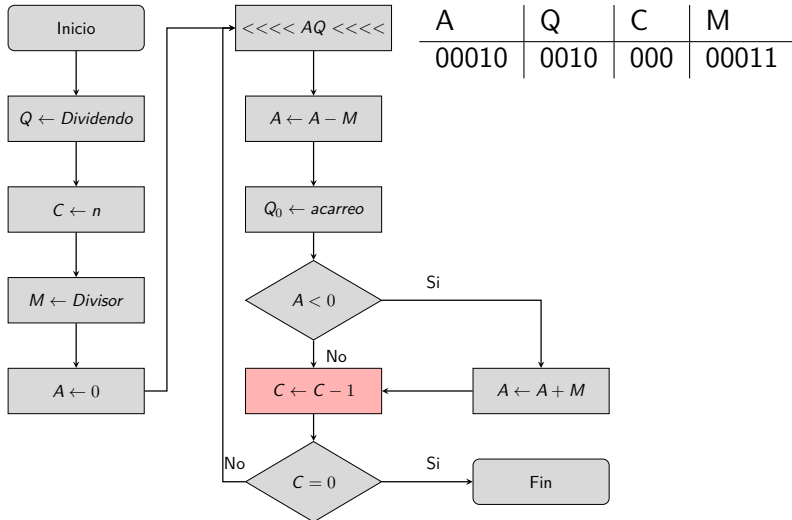
División con restauración. Ejemplo 8/3



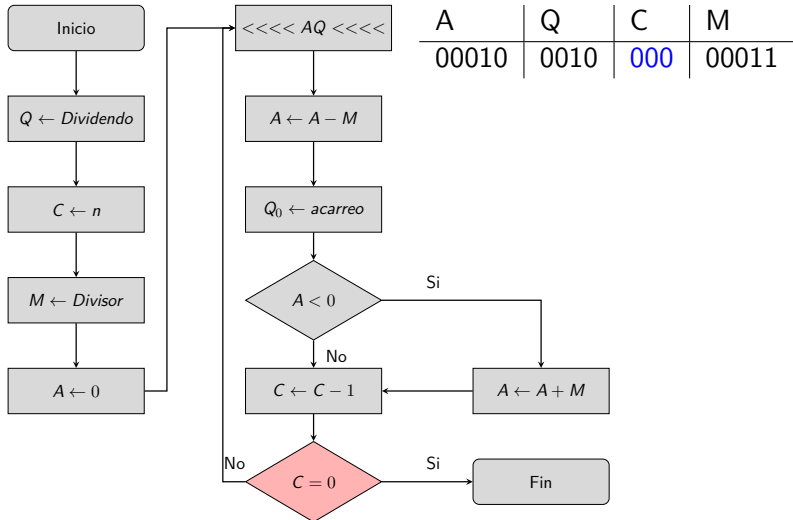
División con restauración. Ejemplo 8/3



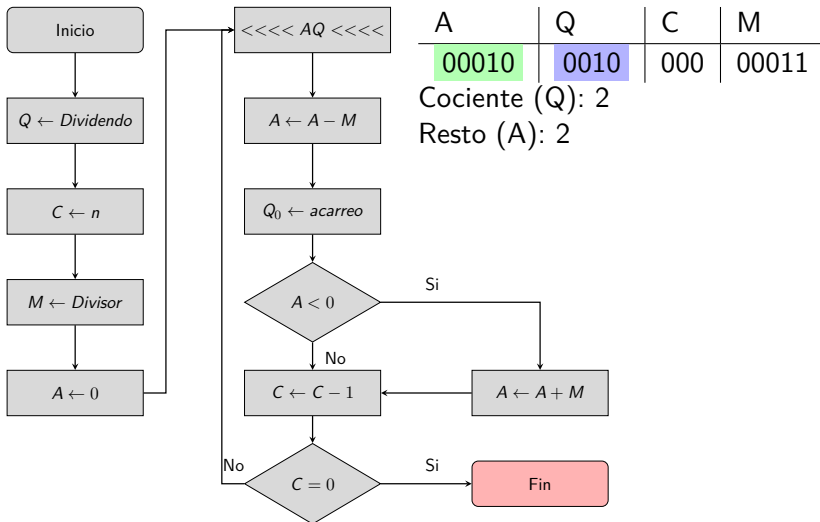
División con restauración. Ejemplo 8/3



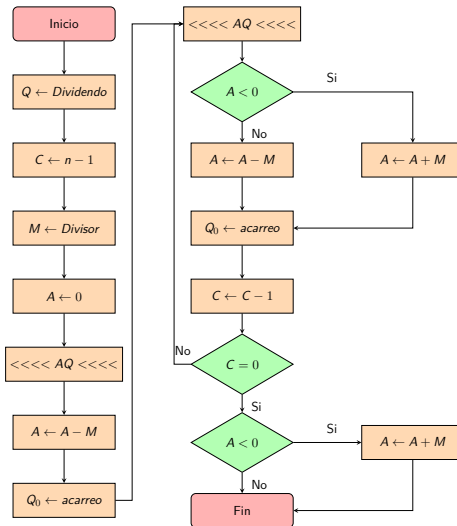
División con restauración. Ejemplo 8/3



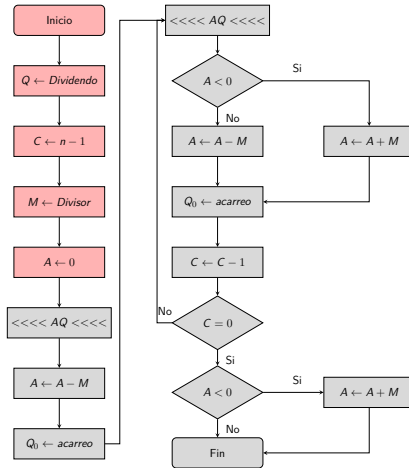
División con restauración. Ejemplo 8/3



División sin restauración

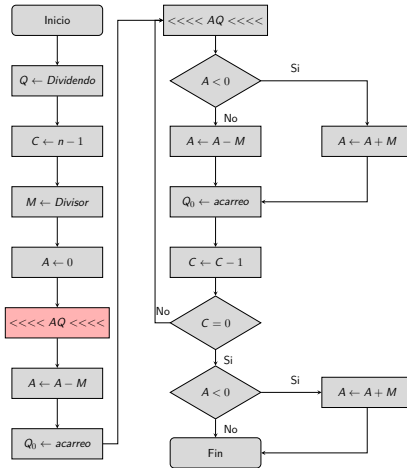


División sin restauración. Ejemplo 8/3



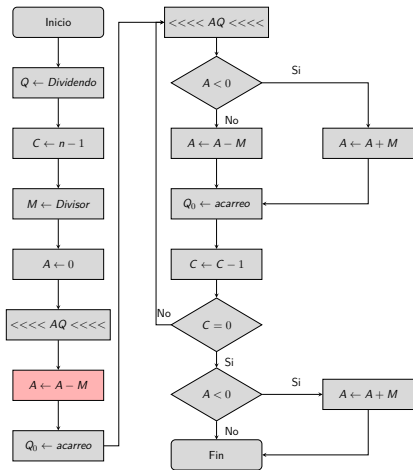
A	Q	C	M
00000	1000	011	00011

División sin restauración. Ejemplo 8/3



A	Q	C	M
00001	0000	011	00011

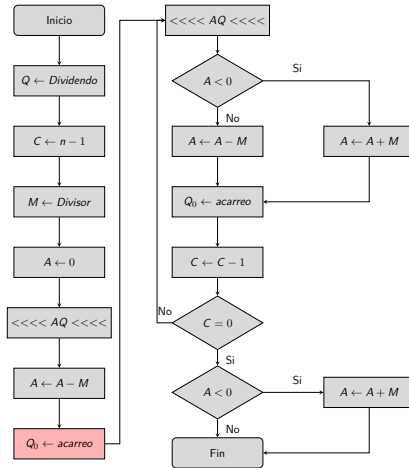
División sin restauración. Ejemplo 8/3



A	Q	C	M
11110	0000	011	00011

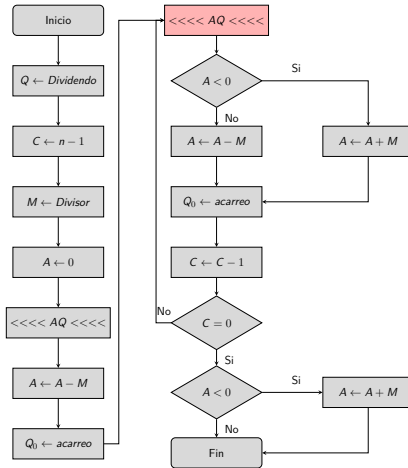
Sumador	
00001	1
11101	-3
0 11110	-2

División sin restauración. Ejemplo 8/3



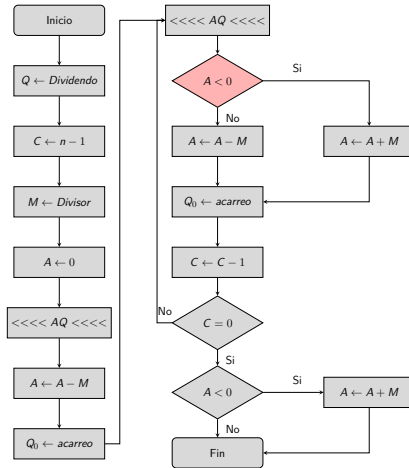
A	Q	C	M
11110	0000	011	00011

División sin restauración. Ejemplo 8/3



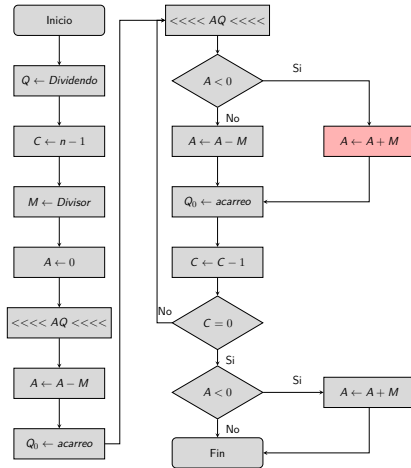
A	Q	C	M
11100	0000	011	00011

División sin restauración. Ejemplo 8/3



A	Q	C	M
11100	0000	011	00011

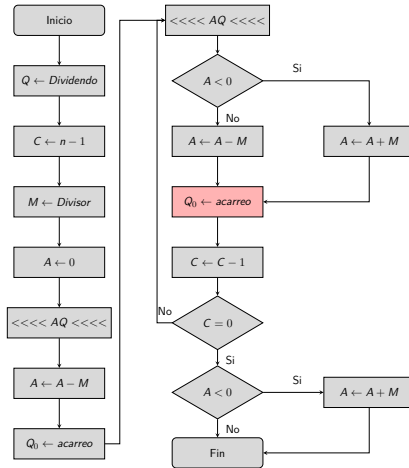
División sin restauración. Ejemplo 8/3



A	Q	C	M
11111	0000	011	00011

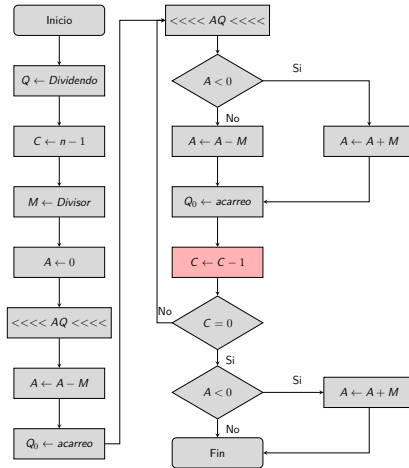
Sumador		
11100	-4	
00011	3	
0	11111	-1

División sin restauración. Ejemplo 8/3



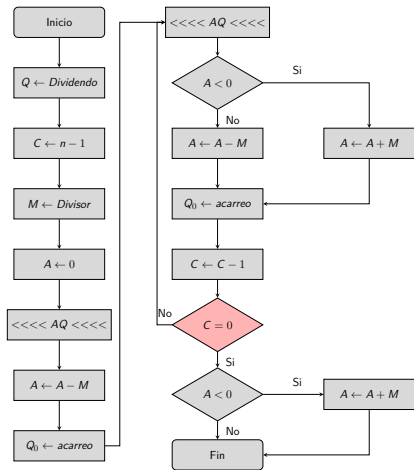
A	Q	C	M
11111	0000	011	00011

División sin restauración. Ejemplo 8/3



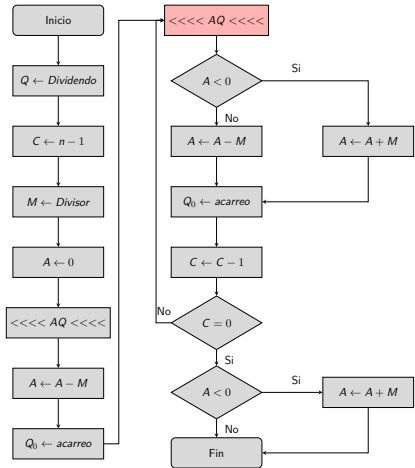
A	Q	C	M
11111	0000	010	00011

División sin restauración. Ejemplo 8/3



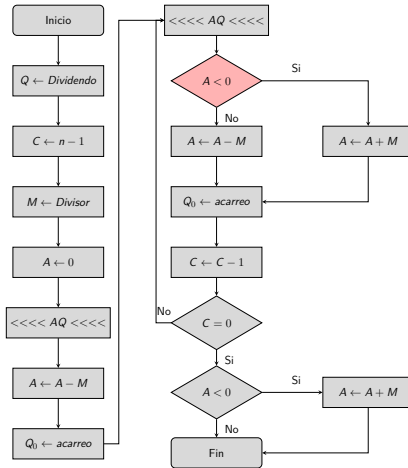
A	Q	C	M
11111	0000	010	00011

División sin restauración. Ejemplo 8/3



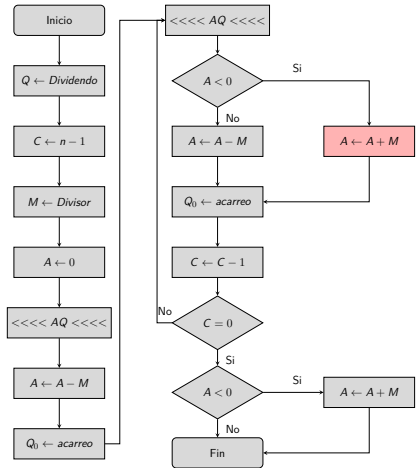
A	Q	C	M
11110	0000	010	00011

División sin restauración. Ejemplo 8/3



A	Q	C	M
11110	0000	010	00011

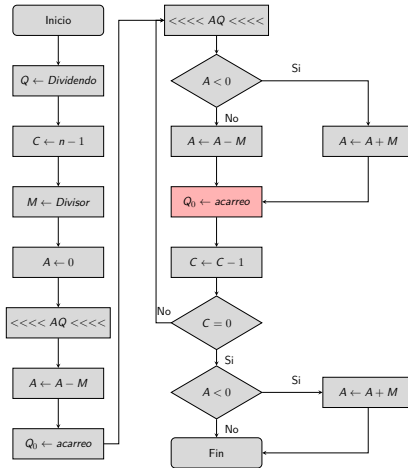
División sin restauración. Ejemplo 8/3



A	Q	C	M
00001	0000	010	00011

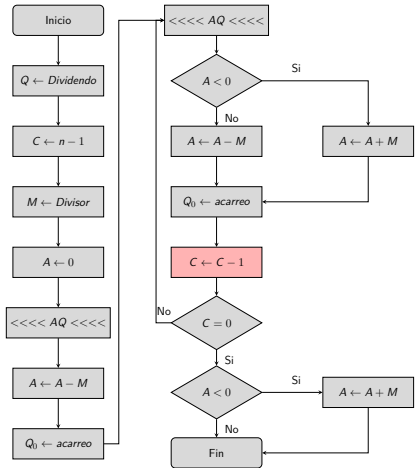
Sumador		
11110	-2	
00011	3	
1	00001	1

División sin restauración. Ejemplo 8/3



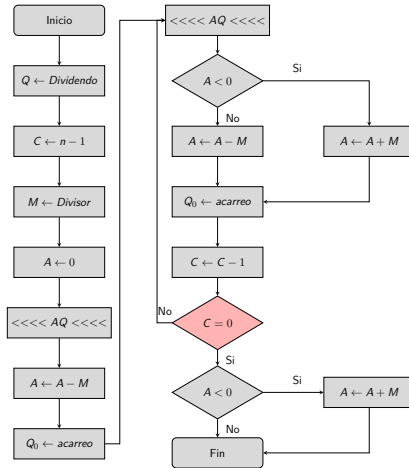
A	Q	C	M
00001	0001	010	00011

División sin restauración. Ejemplo 8/3



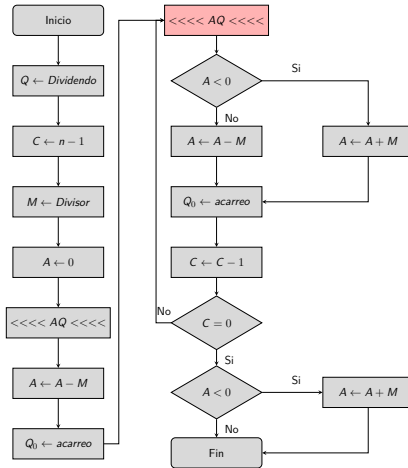
A	Q	C	M
00001	0001	001	00011

División sin restauración. Ejemplo 8/3



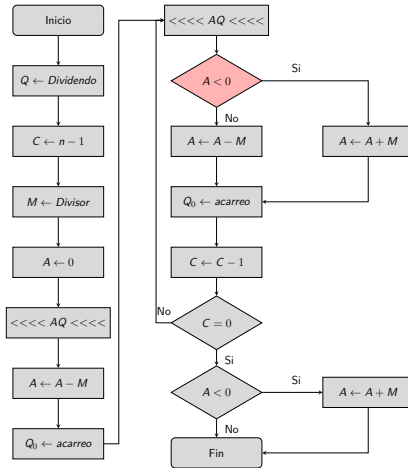
A	Q	C	M
00001	0001	001	00011

División sin restauración. Ejemplo 8/3



A	Q	C	M
00010	0010	001	00011

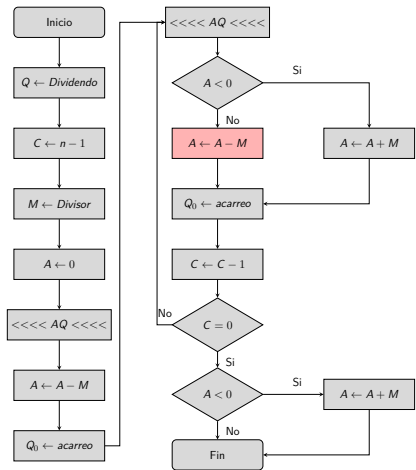
División sin restauración. Ejemplo 8/3



A	Q	C	M
00010	0010	001	00011



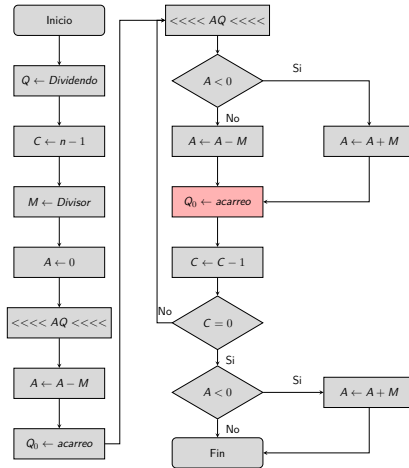
División sin restauración. Ejemplo 8/3



A	Q	C	M
11111	0010	001	00011

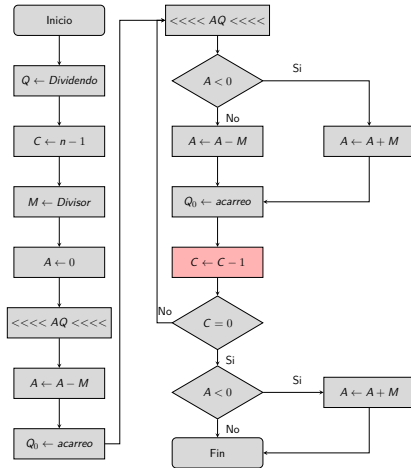
Sumador	
00010	2
11101	-3
0 11111	-1

División sin restauración. Ejemplo 8/3



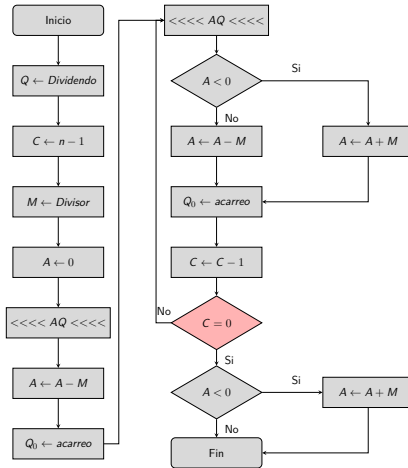
A	Q	C	M
11111	0010	001	00011

División sin restauración. Ejemplo 8/3



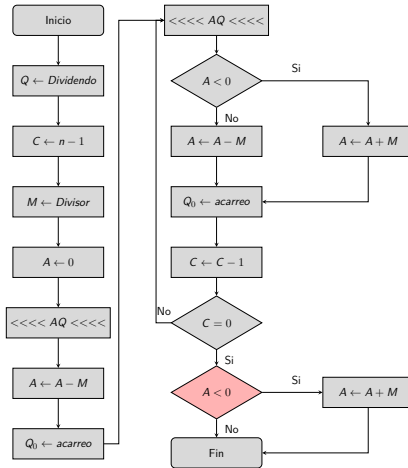
A	Q	C	M
11111	0010	000	00011

División sin restauración. Ejemplo 8/3



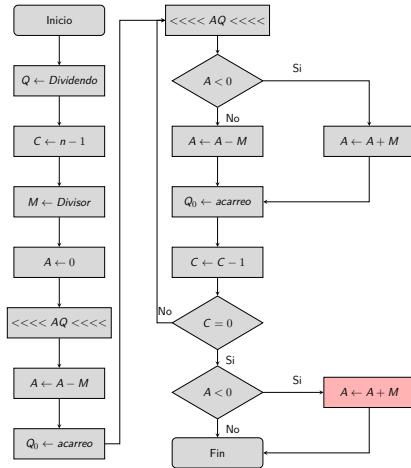
A	Q	C	M
11111	0010	000	00011

División sin restauración. Ejemplo 8/3



A	Q	C	M
11111	0010	000	00011

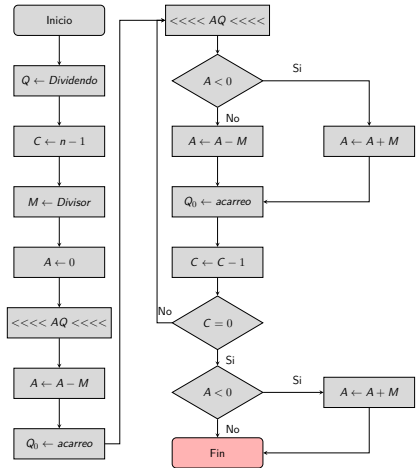
División sin restauración. Ejemplo 8/3



A	Q	C	M
00010	0010	000	00011

Sumador	
11111	-1
00011	3
1	00010
	2

División sin restauración. Ejemplo 8/3



A	Q	C	M
00010	0010	000	00011

Cociente (Q): 2
Resto (A): 2