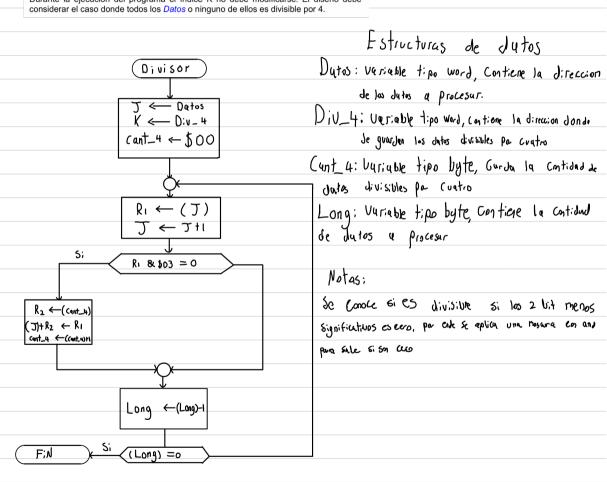
Tarea 2 Micro procesa Jores IE 0623

Bryan cortés Espínola czzhez

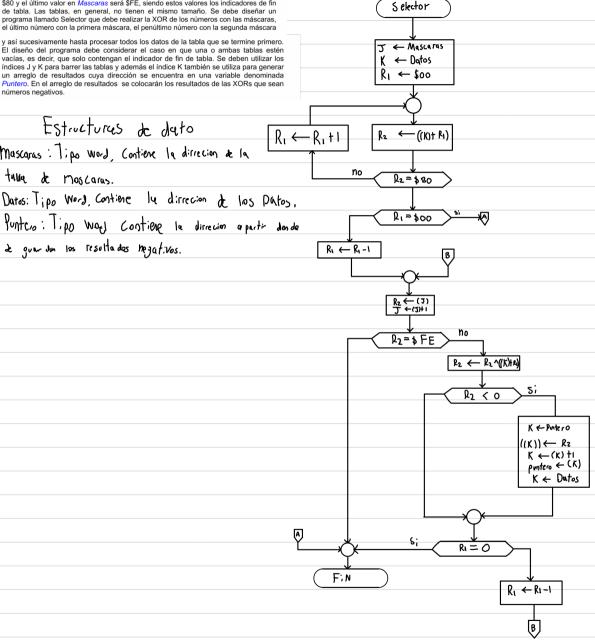
Problema #1. (30 pts)

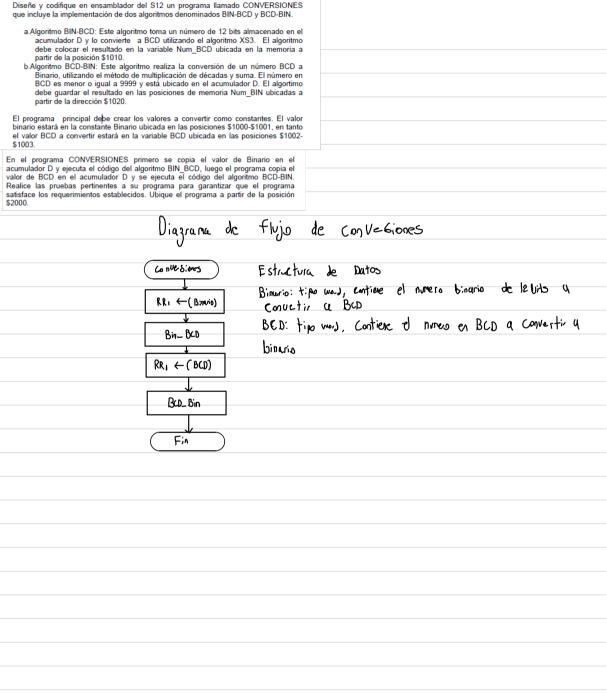
Considere que se tiene una tabla ubicada en la dirección *Datos* que contiene números de 1 byte, *con signo* y cuyo tamaño esta almacenado en la variable *Long*, donde *Long* contiene un número menor que 255 pero mayor que cero. Se debe diseñar un programa, llamado Divisor, para encontrar todos los números en la tabla que son divisibles por 4 y copiarlos a un arreglo llamado *Div_4*. Adicionalmente el programa debe calcular la cantidad de números divisibles por 4 encontrados y almacenarloen la variable *Cant_4*. En el diseño el índice J apunta a *Datos* y el índice K apunta a *Div_4*. Durante la ejecución del programa el índice K no debe modificarse. El diseño debe



Se tienen dos tablas, la primera de ellas se encuentra en la posición *Datos* y contiene números con signo en el intervalo [-127,+127]. La segunda tabla contiene máscaras sin signo menores que 254 y se encuentra en la dirección Mascaras. Ambas tablas son de tamaño variable menor de 255 pero mayor que 1. El último valor en Datos será siempre \$80 y el último valor en Mascaras será \$FE, siendo estos valores los indicadores de fin de tabla. Las tablas, en general, no tienen el mismo tamaño. Se debe diseñar un programa llamado Selector que debe realizar la XOR de los números con las máscaras. el último número con la primera máscara, el penúltimo número con la segunda máscara

y así sucesivamente hasta procesar todos los datos de la tabla que se termine primero. El diseño del programa debe considerar el caso en que una o ambas tablas estén vacías, es decir, que solo contengan el indicador de fin de tabla. Se deben utilizar los índices J y K para barrer las tablas y además el índice K también se utiliza para generar un arreglo de resultados cuya dirección se encuentra en una variable denominada Puntero. En el arreglo de resultados se colocarán los resultados de las XORs que sean números negativos.





Problema #3. (30 pts)

Piagrana de Flujo del alporitno Bin-Bup

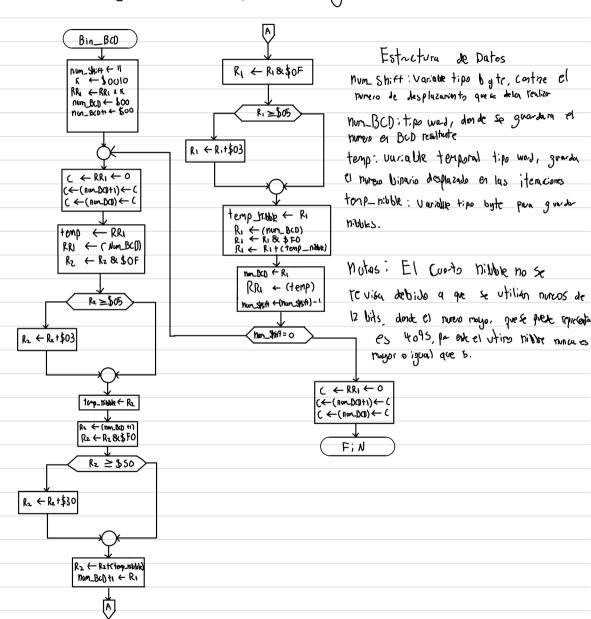


Diagrama de Flujo del algoritro BCD Bin

Bc D_Bin		
temp ← RRI mu_Bin ← \$00	Estructura de datos	
hun_6in t1←\$00	Num_Bin: tipo word, se gruerda el resultado de la conversión Bo	
R2 ← R2 & \$0 F Non Bints ← R2	temp: vuriable tipo word, se granda temponamente el numero BCD a CC)VC s †;,
$R_2 \leftarrow (toyt_1)$ $R_2 \leftarrow R_2 & 3 = 0$		
$ \begin{array}{c} 0 \to R_2 \to \zeta \\ 0 \to R_2 \to \zeta \end{array} $		
$ \begin{array}{c} 0 \to R_2 \to \zeta \\ 0 \to R_2 \to \zeta \end{array} $		
$R_1 \leftarrow \$0\lambda$ $R_2 \leftarrow R_1 \times R_2$		
$R_2 \leftarrow z \Re(mn_s Birt)$ $n_{n_1} Bir_1 t_1 \leftarrow R_2$		
$R_2 \leftarrow (temp)$ $R_2 \leftarrow R_2 \otimes JoF$		
K ← \$0064 RRI ← RRI X K		
RRI ← RRI+(mn_Bin) Num_BCD ← RRI		
R1←\$00		
$R_2 \leftarrow (+emp)$ $R_2 \leftarrow R_2 \otimes 3F0$		
$ \begin{array}{c c} 0 \to R_2 \to \zeta \\ 0 \to R_2 \to \zeta \\ 0 \to R_2 \to \zeta \end{array} $		
$0 \to R_2 \to \mathcal{L}$ $K \leftarrow 303E8$		
$RRI \leftarrow RRIXK$ $RRI \leftarrow RRIT(NON-Bin)$		
num_Bin ← RN		
f:n		