

Ejercicio_1. (2 puntos)

La ecuación de recurrencia de abajo surge del análisis de cierto algoritmo que usa divide y vencerás.

$$f(n) = \begin{cases} 4n & \text{Si } n \leq 3 \\ n^2 + 6 & \text{Si } 3 < n \leq 10 \\ 2f(n/2) + 3f(n/4) & \text{En otro caso} \end{cases}$$

- 1) (1 punto) Encontrar una fórmula no recursiva para el valor de **f(n)**, calculando también el valor de las constantes que puedan aparecer. Expresar la complejidad de **f(n)** usando las notaciones asintóticas O , Θ y Ω .
- 2) (0.5 puntos) Escribir un procedimiento en pseudocódigo (incluida la cabecera) cuyo análisis de complejidad pueda dar como resultado la anterior ecuación. Indicar cuál es la unidad medida por **f(n)** (nº de instrucciones, segundos, ...)
- 3) (0.5 puntos) Suponer que en el caso de abajo cambiamos $n/4$ por $n/3$, teniendo:
 $f'(n) = 2f'(n/2) + 3f'(n/3)$. Demostrar por inducción que $O(f(n)) \subseteq O(f'(n))$.

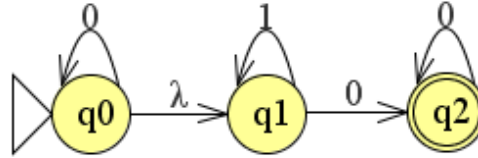
Ejercicio_2. (3 puntos)

En el problema de la mochila para el caso en que no se permita partir los objetos (es decir, un objeto se coge entero o no se coge nada) tenemos:

- **n** objetos, cada uno con un peso (**p_i**) y un valor o beneficio (**b_i**)
 - Una mochila en la que podemos meter objetos, con una capacidad de peso máximo **M**.
 - **Objetivo:** llenar la mochila con esos objetos, maximizando la suma de los beneficios (valores) transportados, y respetando la limitación de capacidad máxima **M**.
 - Se supondrá que los objetos **NO** se pueden partir en trozos.
- 1) (1 punto). Diseñar un algoritmo **voraz** para resolver el problema, aunque no se garantice la solución óptima. Es necesario marcar en el código propuesto a que corresponde cada parte en el esquema general de un algoritmo voraz (criterio, candidatos, función.....). Si hay más de un criterio posible elegir uno razonadamente y discutir los otros. Comprobar si el algoritmo garantiza la solución óptima en este caso (la demostración se puede hacer con un contraejemplo).
 - Aplicar el algoritmo al caso: **n**= 3, **M**= 6, **p**= (2, 3, 4), **b**= (1, 2, 5)
 - 2) (1 punto). Resolver el problema mediante **programación dinámica**. Definir la ecuación recurrente, los casos base, las tablas y el algoritmo para rellenarlas y especificar cómo se **recompone la solución** final a partir de los valores de las tablas.
 - Aplicar el algoritmo al caso: **n**= 3, **M**= 6, **p**= (2, 3, 4), **b**= (1, 2, 5)
 - 3) (1 punto). Resolver el problema por backtracking usando el esquema iterativo. Indicar cómo es la representación de la solución, la forma del árbol y programar las funciones genéricas del esquema correspondiente.
 - Aplicar el algoritmo al caso: **n**= 3, **M**= 6, **p**= (2, 3, 4), **b**= (1, 2, 5)

Ejercicio_3. (2 puntos)

Dado el AFND



- 1) (0.25 puntos). Especifica el Lenguaje aceptado por el automata y todas las cadenas de longitud igual a tres aceptadas por el mismo.
- 2) (1 punto). El A.F.D. mínimo equivalente.
- 3) (0.5 puntos). La expresión regular del lenguaje reconocido por el autómata del apartado anterior.
- 4) (0.25 puntos). La gramática de tipo 3 para el lenguaje.

Ejercicio_4. (3 puntos)

Dado el lenguaje libre de contexto:

$$L = \{x^n y^{2n} z / n \geq 0\}$$

- 1) (0.5 pto.) Construir una gramática LL(1) que lo genere.
- 2) (0.25 pto.) Obtener un *Autómata con Pila* asociado al lenguaje que acepte el mismo lenguaje por pila vacía.
- 3) (0.5 pto.) Analizar por el autómata anterior, teniendo en cuenta el principio de preanálisis (lectura de un símbolo de la entrada con anticipación) las entradas "**xyyz**" y "**xyz**".
- 4) (0.5 pto.) Con la gramática LL(1), construir la tabla de análisis LL(1) y especificar el pseudocódigo de análisis sintáctico tabular.
- 5) (0.5 pto.) Construir las trazas correspondientes al reconocimiento de las frases: "**xyyz**" y "**xyz**" según el pseudocódigo especificado en el punto 4 anterior.
- 6) (0.75 pto.) Especificar el pseudocódigo de análisis sintáctico LL dirigido por la sintaxis. Analizar si son correctas sintácticamente las entradas: "**xyyz**" y "**xyz**"