



TPN°6: Programación Dinámica

Algoritmos y Estructuras de Datos

PROGRAMACIÓN DINÁMICA

Estrategia para resolver **problemas de optimización**, que **divide en subproblemas** más pequeños, los cuáles resuelve, **guardando los resultados** para no calcularlos más de una vez

PROGRAMACIÓN DINÁMICA

PROGRAMACIÓN DINÁMICA

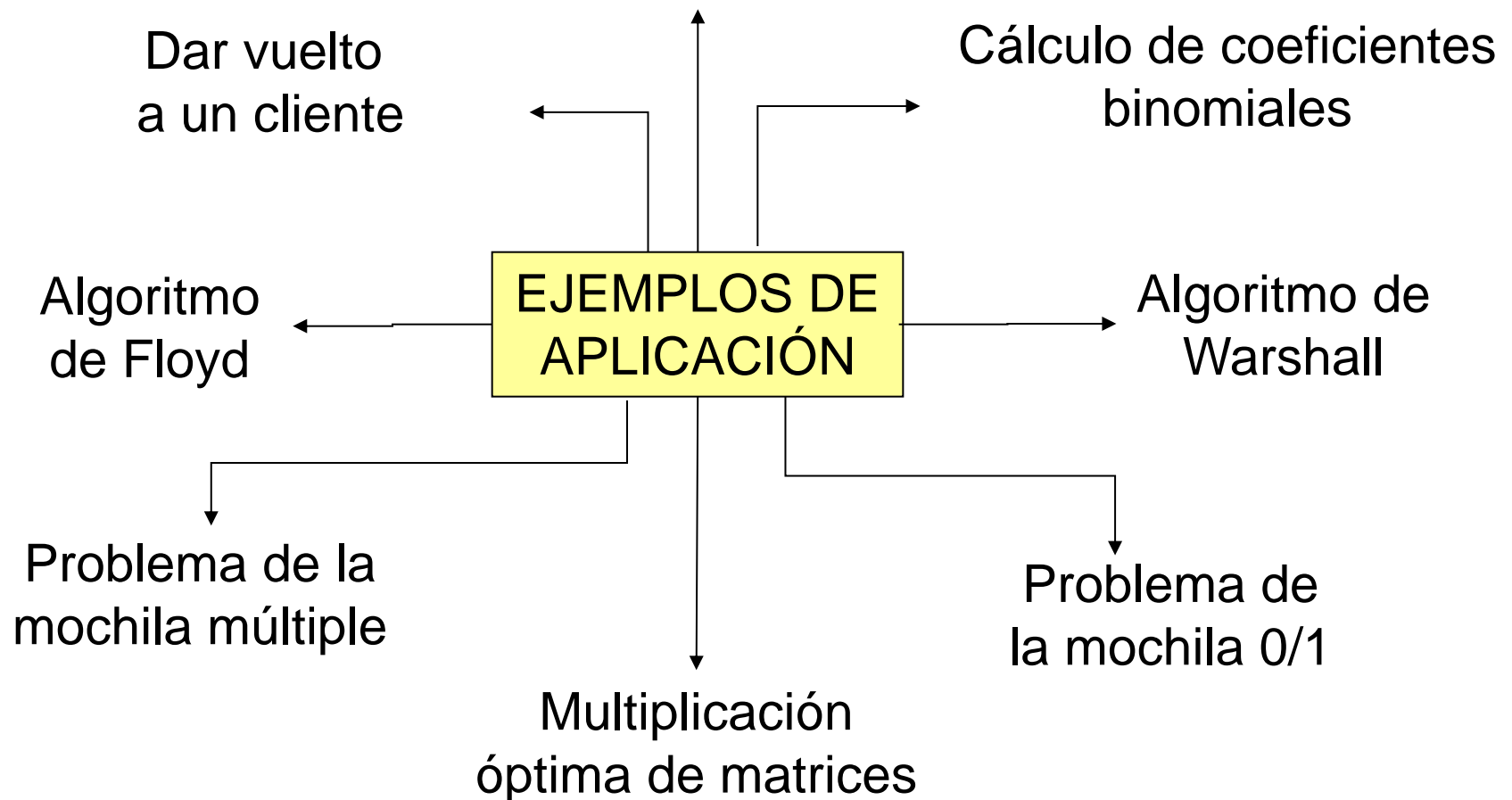
PRINCIPIO DE OPTIMALIDAD

En una secuencia de decisiones óptima toda subsecuencia ha de ser también óptima

- Puede aplicarse a problemas donde falla D&C y Greedy
 - Gran cantidad de subproblemas
 - Subproblemas cuyas soluciones parciales se solapan
 - Grupos de subproblemas de distinta complejidad
 - Se producen varias secuencias de decisiones y al final se sabe cuál es la mejor de ellas
- Eficiente
- Resuelve el problema etapa por etapa en forma sistemática

PROGRAMACIÓN DINÁMICA

Fibonacci





PROGRAMACIÓN DINÁMICA

Dado un monto X en pesos, indicar cuál es la menor cantidad de monedas que son necesarias para pagarlo exactamente (asumiendo que tengo **cantidad ilimitada** de cada tipo)

El algoritmo Greedy funciona solamente en número limitado de casos

PROGRAMACIÓN DINÁMICA

PROBLEMA DE MONEDA

OBJETIVO ► Utilizar la menor cantidad de monedas para formar un monto X

- Tengo que entregar un monto X en pesos
- Denominación de las monedas: $D = \{\$2, \$3, \$5\}$
- Cantidad **ilimitada** de monedas

$X =$	0	1	2	...	Vuelto
d_1					
d_2					
...				$C(i,j)$	
d_n					



PROGRAMACIÓN DINÁMICA

$$C(i, j) = \begin{cases} \infty & , j < 0 \vee i \leq 0 \\ 0 & , j = 0 \\ \min (C(i-1, j), 1 + C(i, j-d_i)) & \end{cases}$$

..... ¿Qué sucede con la primera fila de la tabla?

X =	0	1	2	3	4	5	6	7
$d_1 = 2$	0	∞	1	∞	2	∞	3	∞
$d_2 = 3$	0	∞	1	1	2	2	2	3
$d_3 = 5$	0	∞	1	1	2	1	2	2



PROGRAMACIÓN DINÁMICA

¿Cómo obtengo las monedas que tengo que entregar como vuelto?

X =	0	1	2	3	4	5	6	7
$d_1 = 2$	0	∞	1	∞	2	∞	3	∞
$d_2 = 3$	0	∞	1	1	2	2	2	3
$d_3 = 5$	0	∞	1	1	2	1	2	2

$S = \{\$5, \$2\}$



PROGRAMACIÓN DINÁMICA

Dado un monto X en pesos, indicar cuál es la menor cantidad de monedas que son necesarias para pagarlo exactamente

Cantidad **limitada** de monedas de cada denominación

PROGRAMACIÓN DINÁMICA

$$C(i, j) = \begin{cases} \infty & , j < 0 \vee i \leq 0 \\ 0 & , j = 0 \\ \min_{k=0, \dots, m_i} (k + C(i-1, j-k \cdot d_i)) & \end{cases}$$

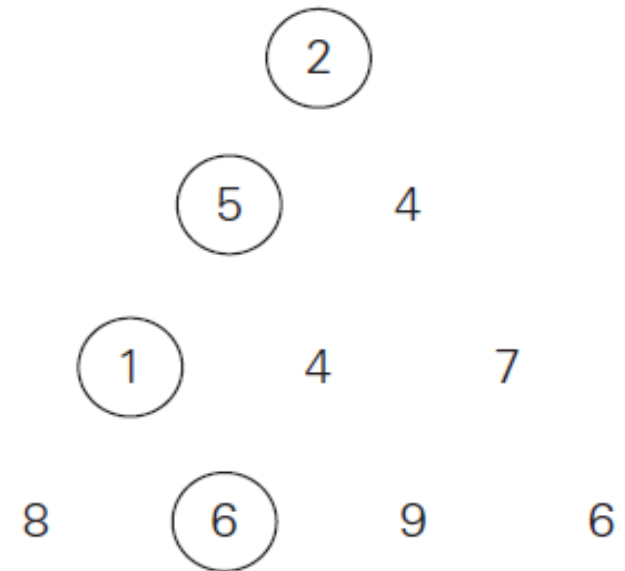
..... ¿Qué sucede con la primera fila de la tabla?

X =	0	1	2	3	4	5	6	7
$d_1 = 2$ $m_1 = 2$	0	∞	1	∞	2	∞	∞	∞
$d_2 = 3$ $m_2 = 6$	0	∞	1	1	2	2	2	3
$d_3 = 5$ $m_3 = 3$	0	∞	1	1	2	1	2	2



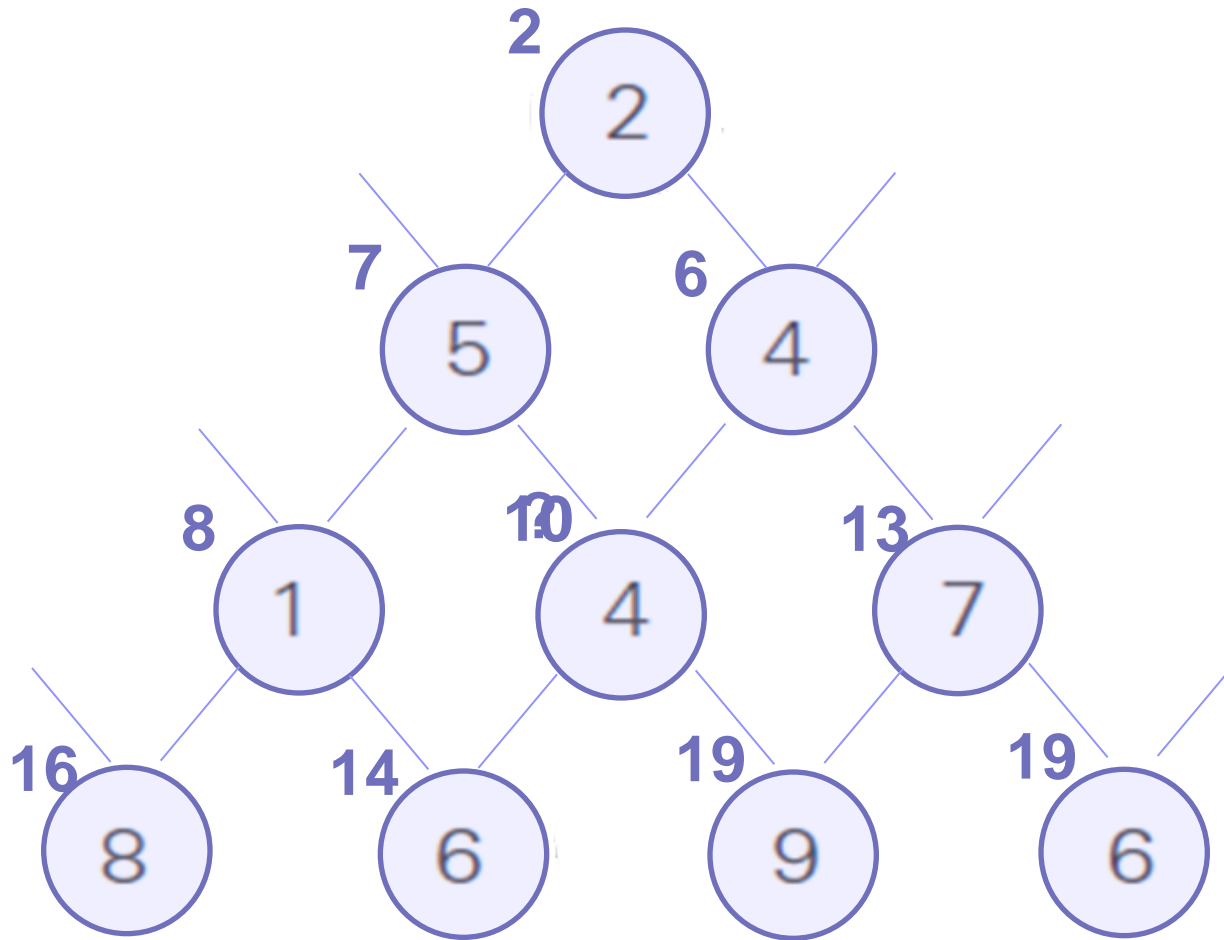
PROGRAMACIÓN DINÁMICA

Se disponen números enteros positivos en un triángulo equilátero de **base n**.



Se desea encontrar la **suma mínima** descendiendo desde el vértice superior del triángulo hasta su base a través de una secuencia de números adyacentes (indicados en la figura mediante círculos)

PROGRAMACIÓN DINÁMICA



PROGRAMACIÓN DINÁMICA

PROBLEMA
SUMA MINIMA
TRIANGULO

OBJETIVO ► Lograr la suma mínima desde el vértice superior del triángulo hasta su base a través de una secuencia de números adyacentes

→ Tengo que encontrar cuáles son los números que forman esa suma mínima

→ **ALGORITMO**

Entrada: Matriz triangular inferior $T_{n \times n}$

Salida: suma mínima

PROGRAMACIÓN DINÁMICA

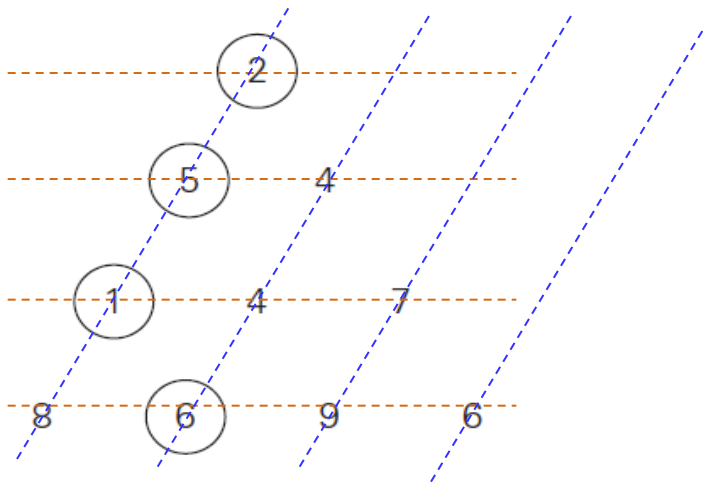


Tabla de
Suma Mínima

Entrada

$T_{4 \times 4}$

Columnas

Filas
(niveles)

2	0	0	0
5	4	0	0
1	4	7	0
8	6	9	6

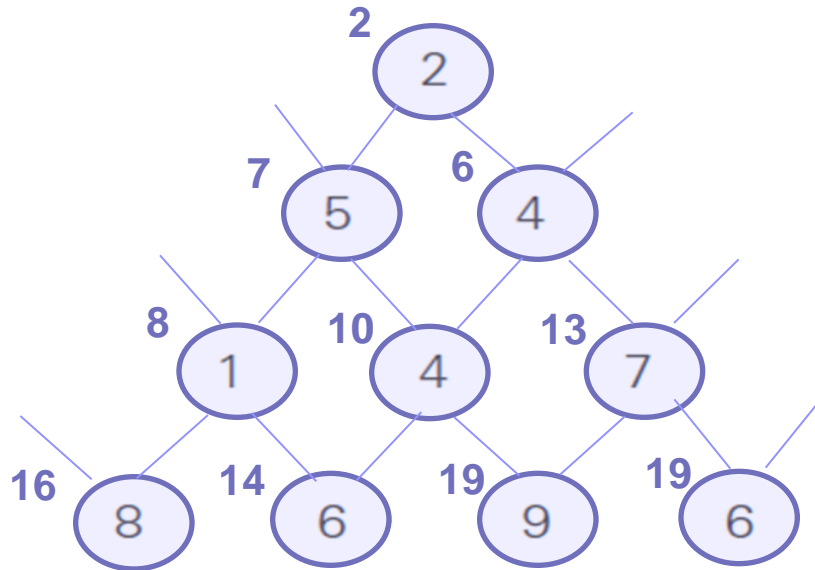
Niveles



	0	1	2	3	4
1					
2					
3					
4					

PROGRAMACIÓN DINÁMICA

Tabla de Suma Mínima



Entrada

$T_{4 \times 4}$

Columnas

Filas
(niveles)

2	0	0	0
5	4	0	0
1	4	7	0
8	6	9	6

Niveles



	0	1	2	3	4
1	∞	2	∞	∞	∞
2	∞	7	6	∞	∞
3	∞	8	10	13	∞
4	∞	16	14	19	19

PROGRAMACIÓN DINÁMICA

$$C(i, j) = \begin{cases} \infty & , j=0 \vee j>i \\ T(i,j) & , i=1 \wedge j=1 \\ T(i,j) + \min (C(i-1, j-1), C(i-1, j)) & \end{cases}$$

Tabla de Suma Mínima

C

Niveles
↓

	0	1	2	3	4
1	∞	2	∞	∞	∞
2	∞	5+		∞	∞
3	∞				∞
4	∞				

Preguntas...
...y a practicar...

