

Cambio de monedas con programación dinámica

Cambio de monedas con programación dinámica

Entrada

Dada una serie de denominaciones (valores enteros positivos) d_1, d_2, \dots, d_N ordenados ascendentemente que compone el sistema monetario y una cantidad entera positiva M .

Salida

Serie r_1, r_2, r_N tal que $\sum_{i=1}^n r_i * d_i = M$ minimizando $\sum_{i=1}^N r_i$

Ejemplo: $d = \{11, 5, 1\}$ y $M = 15$

Solución mediante programación dinámica

¿Qué forma debería tener la solución óptima de un subproblema?

Considerando las denominaciones en orden ascendente, y dados las primeras i denominaciones y una cantidad j a cambiar, la solución óptima $A_{i,j}$ para ese subproblema consistiría en elegir una de las dos siguientes opciones:

1. Emplear una unidad de la denominación i , sumar 1 a la mínima cantidad de monedas obtenida al restarle i a j
2. No emplear una unidad de la denominación i , y quedarse con la mínima cantidad de monedas obtenida con las $i-1$ denominaciones restantes

Solución mediante programación dinámica

```
for i = 0 to N:  
     $A_{i,0} = 0$   
    for j = 1 to M:  
         $A_{0,j} = \text{inf}$   
        for i = 1 to N:  
            for j = 1 to M:  
                if  $d_i \leq j$ :  
                     $k = j - d_i$   
                     $A_{i,j} = \text{MIN}(1 + A_{i,k}, A_{i-1,j})$   
                else:  
                     $A_{i,j} = A_{i-1,j}$   
print( $A_{N,M}$ )
```

Ejemplo: para $d = \{1, 4, 6\}$, $M = 8$

Denominaciones
que puedo
escoger

¿Cuál es la eficiencia de este algoritmo?

$O(NM)$, peor que $O(N)$ de la solución greedy,
pero mucho mejor la complejidad exponencial
de la solución por búsqueda exhaustiva

		j Cantidad a cambiar								
		0	1	2	3	4	5	6	7	8
i S	0	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞
	1	0	1	2	3	4	5	6	7	8
	4	0	1	2	3	1	2	3	4	2
	6	0	1	2	3	1	2	1	2	2