

Vuelta atrás + voraces - Enero 2017

Secuencia de decisiones: $\langle x_1, x_2, \dots, x_p \rangle$ donde x_i indica al amigo al que tiene que regalar la persona i .

Función objetivo: maximizar $\sum_{i=1}^p \text{Afecto}[x][x_i]$

Restricciones implícitas: $(\forall i)(x_i \in \{1, 2, \dots, P\} : 1 \leq i \leq P)$

Restricciones explícitas:

$$(\forall i)((\forall j)(i \neq j) \rightarrow x_i \neq x_j : 1 \leq j \leq P) : 1 \leq i \leq P$$

$$(\forall i)(i \neq x_i : 1 \leq i \leq P)$$

$$(\forall i)(x_i \neq \text{Excluir}[i] : 1 \leq i \leq P)$$

Se busca una solución que siga el esquema óptimo.

Preparar - recorrido - nivel - k : $x[k] = 0$

] - hermano - nivel - k : $x[k] < N$

Siguiente - hermano - nivel - k : $x[k] += 1$

Función solución: $k = P$

Función correcto: recibe la secuencia de decisiones x , y el valor de k , y devolverá falso si la persona k se regala a sí misma o si la persona k regala a una persona que no debe ($\text{Excluir}[k]$). Si el amigo asignado a la persona k aparece en el tramo de decisiones $[1..k-1]$, devolverá falso.

Función correcto ($\text{Excluir}[1..P]$: vector de enteros; x : tupla; k : entero) retorna
(b : booleano)

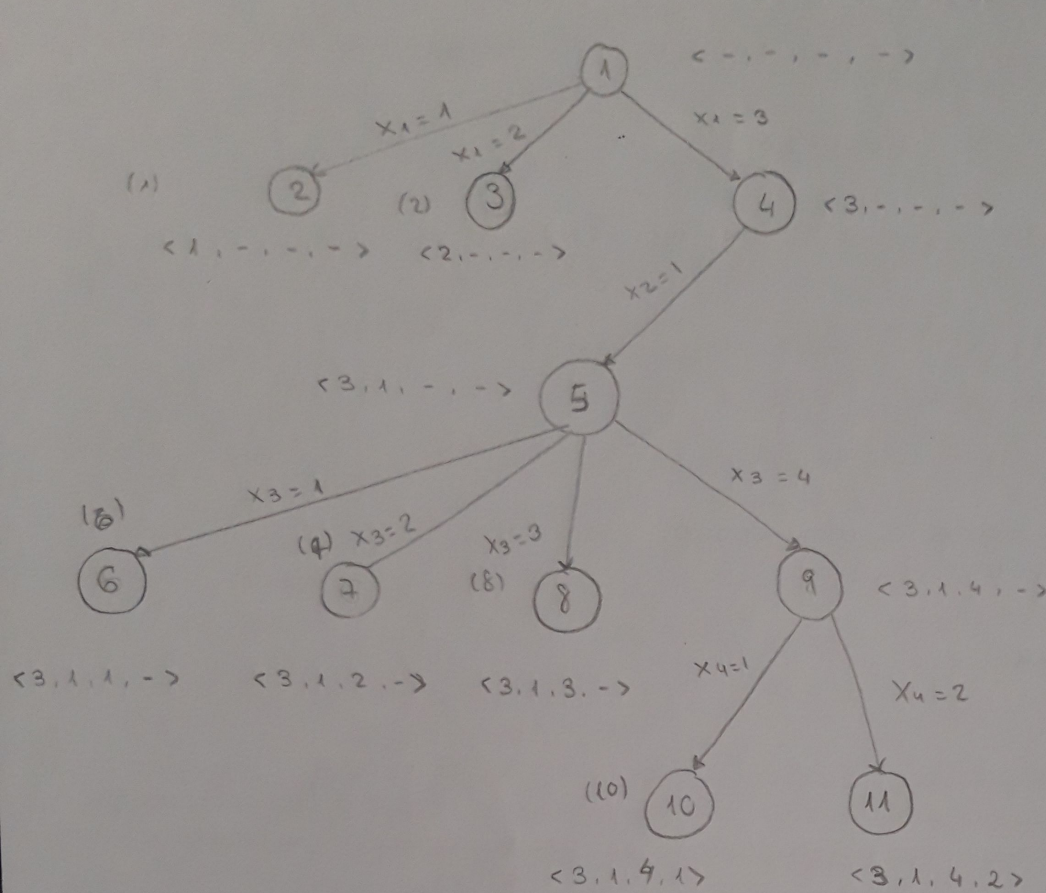
```
var i: entero, ok: booleano fvar
i = 0
ok = verdadero
si (k = x[k] v k[k] = Excluir[k]) ok = falso; {si
mientras (i < k-1 ^ ok) hacer
    i = i+1;
    si (x[i] = x[k]) entonces ok = falso;
    {si
{mientras    retorna ok
{funcion
```

Función valor: recibe la secuencia de decisiones x y el valor de k y devuelve el valor de la función objetivo correspondiente a la secuencia de decisiones x , esto es, la suma de los afectos conseguidos con la asignación de regalos.

Función valor ($\text{Afecto}[1..P][1..P]$: matriz de enteros; k : entero; x : tupla)
retorna (e : entero)

```
var i: entero, total: entero fvar
i = 0; total = 0;
mientras (i < k-1) hacer
    i = i+1;
    total = total + Afecto[i][x[i]];
{mientras
retorna total
{funcion
```


Árbol de búsqueda $P=4$, Excluir $[1..4] = \{2,0,2,0\}$



- (1) 1 no puede regalar a sí mi.
- (2) 1 no puede a 2 (Excl.)
- (6) 1 no puede regalos > 1
- (7) 3 no puede a 2 regala
- (8) no se puede a sí misma
- (10) 1 no puede recibir > 1 regalo

Mediante kruskal

Candidatos: siguiendo la solución del Backtracking, $\langle x_1, x_2, \dots, x_p \rangle$ donde x_i será el amigo al que regalará la persona i -ésima. Los candidatos serán las P personas. Todas ellas forman parte de la solución, el problema es determinar el orden.

Criterio de selección: en cada etapa i se seleccionará a un amigo que no haya sido escogido, distinto de la persona i -ésima y no excluido para i (Excluir E_i) cuyo afecto de la persona hacia i sea máximo.

Función de factibilidad: el criterio de selección hace que todas las propuestas sean factibles.
 Función de solución: la solución cuando en el conjunto solución estén las P personas.

$$\text{Afecto } [1..4][1..4] = \begin{bmatrix} 0 & 10 & 8 & 6 \\ 9 & 0 & 7 & 5 \\ 1 & 2 & 0 & 3 \\ 6 & 5 & 4 & 0 \end{bmatrix}$$

Etapas	Candidato selec	Solución	Valor
0	-- --	$\langle -, -, -, - \rangle$	0
1	3	$\langle 3, -, -, - \rangle$	$8 + 0 = 8$
2	1	$\langle 3, 1, -, - \rangle$	$8 + 9 = 17$
3	4	$\langle 3, 1, 4, - \rangle$	$17 + 3 = 20$
4	2	$\langle 3, 1, 4, 2 \rangle$	$20 + 5 = 25$