

# Problema de asignación: resolución mediante backtracking

# Problema de asignación

- Existen  $n$  personas y  $n$  tareas
- Cada persona  $i$  puede realizar una tarea  $j$  con más o menos rendimiento:  $B[i, j]$
- **Objetivo:** asignar una tarea a cada persona (asignación uno-a-uno), de manera que se maximice la suma de rendimientos.

		Tareas		
Personas	B	1	2	3
	1	4	9	1
	2	7	2	3
	3	6	3	5

**Ejemplo 1.** (P1, T1), (P2, T3), (P3, T2)

$$B_{\text{TOTAL}} = 4 + 3 + 3 = 10$$

**Ejemplo 2.** (P1, T2), (P2, T1), (P3, T3)

$$B_{\text{TOTAL}} = 9 + 7 + 5 = 21$$

# Problema de asignación

## Datos del problema:

- **n**: número de personas y de tareas disponibles.
- **B**: matriz  $n \times n$  de enteros (beneficio).
  - $B[i, j]$  = beneficio de asignar a la persona  $i$  la tarea  $j$ .

## Resultado:

- Realizar  $n$  asignaciones:  $\{(p_1, t_1), (p_2, t_2), \dots, (p_n, t_n)\}$ .

## Formulación matemática:

- Maximizar  $\sum_{i=1..n} B[p_i, t_i]$  sujeto a la restricción  $p_i \neq p_j, t_i \neq t_j, \forall i \neq j$

# Problema de asignación

## Aplicación de backtracking (proceso metódico):

- 1) Determinar cómo es la **forma del árbol** de backtracking → cómo es la representación de la solución.
- 2) Elegir el **esquema del algoritmo** adecuado, adaptándola en caso necesario.
- 3) Diseñar las **funciones genéricas** para la aplicación concreta: según la forma del árbol y las características del problema.
- 4) Posibles **mejoras**: usar variables locales con “valores acumulados”, con información adicional, etc.

# Problema de asignación

## 1) Representación de la solución

### a) Mediante matriz de asignaciones:

$s = ((a_{11}, a_{12}, \dots, a_{1n}), (a_{21}, a_{22}, \dots, a_{2n}), \dots, (a_{n1}, a_{n2}, \dots, a_{nn}))$ , con  $a_{ij} \in \{0, 1\}$ ,

y con  $\sum_{i=1..n} a_{ij} = 1, \sum_{j=1..n} a_{ij} = 1$

$a_{ij}=1 \rightarrow$  la tarea  $j$  se asigna a la persona  $i$

$a_{ij}=0 \rightarrow$  la tarea  $j$  no se asigna a la persona  $i$

Árbol binario, pero muy profundo:  $n^2$  niveles

Tiene muchas restricciones

a	1	2	3
1	0	1	0
2	1	0	0
3	0	0	1

### b) Vector: desde el punto de vista de las personas

$s = (t_1, t_2, \dots, t_n)$ , siendo  $t_i \in \{1, \dots, n\}$ , con  $t_i \neq t_j, \forall i \neq j$

- $t_i \rightarrow$  número de tarea asignada a la persona  $i$
- Da lugar a un árbol permutacional
- Número de nodos  $\rightarrow n + n(n-1) + n(n-1)(n-2) + \dots + n!$

### c) Vector: desde el punto de vista de las tareas

$s = (p_1, p_2, \dots, p_n)$ , siendo  $p_i \in \{1, \dots, n\}$ , con  $p_i \neq p_j, \forall i \neq j$

- $p_i \rightarrow$  número de persona asignada a la tarea  $i$
- Representación análoga (dual) a la anterior

# Problema de asignación

2) Elegir el esquema del algoritmo: **caso optimización (maximización)**

**Backtracking** (var  $s$ : array[1..n] de entero)

nivel:= 1;  $s := s_{\text{INICIAL}}$

voa:=  $-\infty$ ; soa:=  $\emptyset$

bact:0  **bact: Beneficio actual**

repetir

**Generar** (nivel,  $s$ )

si **Solución** (nivel,  $s$ ) AND ( $\text{bact} > \text{voa}$ ) entonces

$\text{voa} := \text{bact}$ ;  $\text{soa} := s$

si **Criterio** (nivel,  $s$ ) AND ( $\text{nivel} < n$ ) entonces

$\text{nivel} := \text{nivel} + 1$

mientras NOT **MasHermanos** (nivel,  $s$ ) AND ( $\text{nivel} > 0$ )

    hacer **Retroceder** (nivel,  $s$ )

hasta  $\text{nivel} == 0$

**¡Ojo! En C, los índices  
empiezan en 0**



- Representar las personas por las posiciones 0,1,...,n-1
- Y también las tareas por simplicidad: 0,1,...,n-1

# Problema de asignación

2) Elegir el esquema del algoritmo: caso optimización (maximización)

Backtracking (var  $s$ : array[0.. $n$ -1] de entero)

nivel := 0;  $s := s_{\text{INICIAL}}$

voa :=  $-\infty$ ; soa :=  $\emptyset$

bact:0

repetir

Generar (nivel,  $s$ )

si Solución (nivel,  $s$ ) AND (bact > voa) entonces

voa := bact; soa :=  $s$

si Criterio (nivel,  $s$ ) AND (nivel <  $n$ -1) entonces

nivel := nivel + 1

mientras NOT MasHermanos (nivel,  $s$ ) AND (nivel >= 0)

hacer Retroceder (nivel,  $s$ )

hasta nivel == -1

El primer nivel será el nivel 0 (la primera persona, la primera posición en el vector solución)

Luego la condición de parada será hasta nivel == -1

## 3) Funciones genéricas del esquema de backtracking

### Variables:

- **s**: vector de enteros:
  - cada **s[i]** indica la tarea (valor entre 0 y **n-1**) asignada a la persona **i** (valor entre 0 y **n-1**).
  - Hay que inicializarla a un valor adecuado, por ejemplo **-1** (un valor no válido como asignación)
- **bact**: beneficio de la solución actual



# Problema de asignación

## 3) Funciones genéricas del esquema de backtracking

- **Generar(nivel,s)** → probar cada tarea en **nivel**: primero 0, luego 1, ..., hasta n-1

```
s[nivel]=s[nivel]+1; //valor siguiente tarea
if (s[nivel]==0) //es la primera tarea que pruebo
    bact=bact+B[nivel][s[nivel]];
else //no es la primera tarea
    //resto lo que asigné en la prueba anterior
    bact=bact+B[nivel][s[nivel]]-B[nivel][s[nivel]-1];
```

- **Criterio(nivel,s)** → comprobar si la asignación es válida (tarea no usada)

```
for(i=0;i<nivel;i++)
    if (s[nivel]==s[i]) return 0;
return 1;
```

		Tareas		
Personas	B	0	1	2
	0	4	9	1
	1	7	2	3
	2	6	3	5

## 3) Funciones genéricas del esquema de backtracking

- **Solución(nivel,s)** → último nivel y asignación válida  
`return (nivel==n-1 & Criterio(nivel,s));`
- **MasHermanos(nivel,s)** → quedan asignaciones por probar  
`return s[nivel]<n-1;`
- **Retroceder(nivel,s)** → deshacer la asignación previa  
`bact=bact-B[nivel][s[nivel]];`  
`s[nivel]=-1; //valor inicial`  
`nivel=nivel-1;`

# Problema de asignación

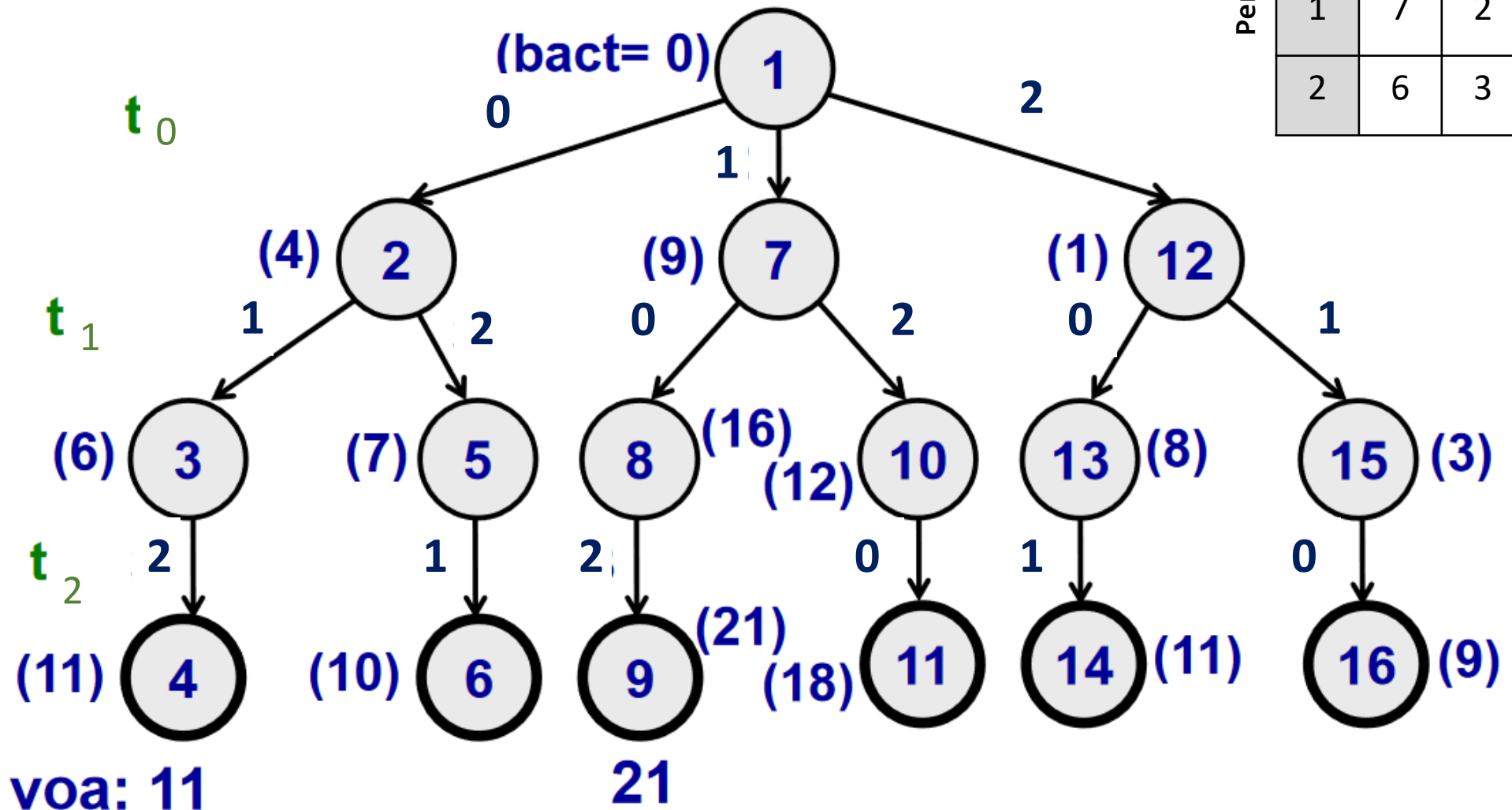
En la 3 siguientes diapositivas se muestra:

- a) El árbol completo con todas las posibles soluciones (las ramas que no cumplen el criterio ya no se dibujan)
- b) Una diapositiva resumen con el código y la matriz B
- c) Una tabla resumen donde se va viendo cómo se va ejecutando el código

# Problema de asignación

## Ejemplo de aplicación. $n = 3$

		Tareas		
Personas	B	0	1	2
	0	4	9	1
	1	7	2	3
	2	6	3	5



# Problema de asignación

**Backtracking** (var s: array[0..n-1] de entero)

nivel:= 0; s:= s<sub>INICIAL</sub>

voa:= -∞; soa:= ∅

bact:0

repetir

**Generar** (nivel, s)

    si **Solución** (nivel, s) AND (bact>voa)

        voa:=bact; soa:=s

    si **Criterio** (nivel, s) AND (nivel<n-1)

        nivel:= nivel + 1

    mientras NOT **MasHermanos**(nivel,s)AND(nivel>=0)

**Retroceder** (nivel, s)

hasta nivel==-1

**Criterio(nivel,s)**

for(i=0;i<nivel;i++)

    if (s[nivel]==s[i]) return 0;

return 1;

**MasHermanos(nivel,s)**

return s[nivel]<n-1;

**Retroceder(nivel,s)**

bact=bact-B[nivel][s[nivel]];

s[nivel]=-1;

nivel=nivel-1;

Tareas

Personas	B	0	1	2
	0	4	9	1
	1	7	2	3
	2	6	3	5

**Generar(nivel,s)**

s[nivel]=s[nivel]+1;

if (s[nivel]==0)

    bact=bact+B[nivel][s[nivel]];

else

    bact=bact+B[nivel][s[nivel]]-B[nivel][s[nivel]-1];

**Solución(nivel,s)**

return (nivel==n-1 & Criterio(nivel,s));

# Problema de asignación

Nodo	nivel	s	bact	voa	soa	Criterio	Solución	NOT MasHermanos
①	0	$[-1,-1,-1]$	0	-INF	$[-1,-1,-1]$			
②	0	$[0,-1,-1]$	$0+B[0,0]=0+4=4$	-	-	SI	NO	NO
③	1	$[0,0,-1]$	$4+B[1,0]=4+7=11$	-	-	NO	NO	NO
		$[0,1,-1]$	$4+B[1,1]=4+2=6$	-	-	SI	NO	NO
④	2	$[0,1,0]$	$6+B[2,0]=6+6=12$	-	-	NO	NO	NO
		$[0,1,1]$	$6+B[2,1]=6+3=9$	-	-	NO	NO	NO
		$[0,1,2]$	$6+B[2,2]=6+5=11$	11	$[0,1,2]$	SI	SI	SI
		$[0,1,-1]$	$11-B[2,2]=11-5=6$	-	-			NO
⑤	1	$[0,2,-1]$	$6+B[1,2]-B[1,1]=6+3-2=7$	-	-	SI	NO	NO
⑥	2	$[0,2,0]$	$7+B[2,0]=7+6=13$	-	-	NO	NO	NO
		$[0,2,1]$	$7+B[2,1]=7+3=10$	-	-	SI	SI	NO
		$[0,2,2]$	$7+B[2,2]=7+5=12$	-	-	NO	NO	SI
	2	$[0,2,-1]$	$12-B[2,2]=12-5=7$	-	-			SI
	1	$[0,-1,-1]$	$7-B[1,2]=7-3=4$					SI
⑦	0	$[1,-1,-1]$	$4+B[0,1]-B[0,0]=4+9-4=9$	-	-	SI	NO	NO
⑧	1	$[1,0,-1]$	$9+B[1,0]=9+7=16$	-	-	SI	NO	NO
⑨	2	$[1,0,0]$	-	-	-	NO	NO	NO
		$[1,0,1]$	-	-	-	NO	NO	NO
		$[1,0,2]$	$16+B[2,2]=21$	21	$[1,0,2]$	SI	SI	SI
...								

## 4) Mejoras

- **Problema**→: la función Criterio es muy lenta, repite muchas comprobaciones.
- **Solución**: usar un array que indique las tareas que están ya usadas en la asignación actual:
  - **usada**: array de enteros de tamaño  $n$
  - **usada[i]** indica cuántas veces la tarea  $i$  está usada en la planificación actual (es decir, en  $s$ ). Si está usada sólo una vez, la asignación es válida; si está usada más de una vez, no lo será.
  - **Inicialización**:  $usada[i]=0$ , para todo  $i$
  - Modificar las funciones del esquema.

## 3) Funciones genéricas del esquema de backtracking

- **Criterio(nivel,s)** → comprobar si la asignación es válida (tarea no usada)  
~~for (i=0; i<nivel; i++)  
    if (s[nivel]==s[i]) return 0;  
return 1;~~  
**return usada[s[nivel]]==1;**
- **Retroceder(nivel,s)** → deshacer la asignación previa  
bact=bact-B[nivel[s[nivel]];  
**usada[s[nivel]]--;**  
s[nivel]=-1; //valor inicial  
nivel=nivel-1;
- **Solución** → no se modifica
- **MasHermanos** → no se modifica



## 3) Funciones genéricas del esquema de backtracking

- **Generar(nivel,s)** → probar cada tarea: primero 0, luego 1, ..., hasta n-1

```
if s[nivel] != -1
    usada[s[nivel]]--;
s[nivel] = s[nivel] + 1;
usada[s[nivel]]++;
if (s[nivel] == 0) //es la primera tarea que pruebo
    bact = bact + B[nivel][s[nivel]];
else //no es la primera tarea
    //resto lo que asigné en la prueba anterior
    bact = bact + B[nivel][s[nivel]] - B[nivel][s[nivel] - 1];
```