



Práctica 4: Algoritmos de exploración de grafos

Cristóbal Pérez Simón
José Vera Castillo
Alberto Cámara Ortiz
Miguel Rodríguez Ayllón
Pablo Rejón Camacho



Índice

1. Ejercicio 1
 - a. Diseño del algoritmo
 - b. Funcionamiento para una instancia pequeña
2. Ejercicio 2
 - a. Diseño del algoritmo
 - b. Funcionamiento para una instancia pequeña
 - c. Implementación
3. Ejercicio 3
 - a. Diseño del algoritmo
 - b. Funcionamiento para una instancia pequeña
 - c. Implementación
4. Ejercicio 4
 - a. Diseño del algoritmo
 - b. Funcionamiento para una instancia pequeña
 - c. Implementación
5. Ejercicio 5
 - a. Diseño del algoritmo
 - b. Funcionamiento para una instancia pequeña
 - c. Implementación
6. Conclusión




Ejercicio 1. Diseño del algoritmo

```
function Emparejar(preferencias, n, emparejados, ParejasActuales, sumaActual, indice, sumaMaxima)
    resul.sumaMaxima <- sumaMaxima

    if indice == n then
        if sumaActual > sumaMaxima then
            resul.sumaMaxima <- sumaActual
            resul.mejoresParejas <- copia de ParejasActuales
        end if
        return resul
    end if

    bestResul <- copia de resul

    if emparejados[indice] then
        return Emparejar(preferencias, n, emparejados, ParejasActuales, sumaActual, indice + 1,
sumaMaxima)
    end if
```



```
for j desde indice + 1 hasta n - 1 do
    if not emparejados[j] then
        emparejados[indice] <- true
        emparejados[j] <- true
        ParejasActuales.agregar((indice, j))
        valorPareja <- preferencias[indice][j] * preferencias[j][indice]

        currentResul <- Emparejar(preferencias, n, emparejados, ParejasActuales, sumaActual +
valorPareja, indice + 1, bestResul.sumaMaxima)

        if currentResul.sumaMaxima > bestResul.sumaMaxima then
            bestResul <- currentResul
        end if

        emparejados[indice] <- false
        emparejados[j] <- false
        ParejasActuales.eliminarUltimo()
    end if
end for

return bestResul
end function
```



Ejercicio 1. Funcionamiento con pequeña instancia

Para la instancia dada con la matriz de preferencias:

{	0	3	7	1	}
{	1	0	5	6	}
{	4	5	0	9	}
{	2	4	5	0	}

Proceso paso a paso usando el algoritmo de backtracking que diseñamos:



Ejercicio 1. Funcionamiento con pequeña instancia

1. *Inicio (Índice = 0):*
El índice es 0 y el primer estudiante no está emparejado.
2. *Emparejar estudiante 0 con 1:*
- Se marcan como emparejados 0 y 1.
Parejas actuales: (0, 1)
Suma actual: $3 * 1 = 3$
Se llama a la recursión con el siguiente índice (1).
3. *Paso recursivo (Índice = 1):*
- El estudiante 1 ya está emparejado, por lo que se pasa al siguiente índice (2).
4. *Emparejar estudiante 2 con 3:*
- Se marcan como emparejados 2 y 3.
Parejas actuales: (0, 1), (2, 3)
Suma actual: $3 + (9 * 5) = 48$
Se llama a la recursión con el siguiente índice (3).



Ejercicio 1. Funcionamiento con pequeña instancia

5. *Paso recursivo (Índice = 3):*
El estudiante 3 ya está emparejado, se pasa al siguiente índice (4), que es el final.
Retornamos con la máxima suma alcanzada hasta el momento (48).
 6. *Deshacer emparejamiento de 2 con 3:*
 7. *Emparejar estudiante 0 con 2:*
 8. *Paso recursivo (Índice = 1):*
- Se deshacen las parejas (2, 3) y se vuelve a desmarcar como emparejados 2 y 3.
- Se marcan como emparejados 0 y 2.
Parejas actuales: (0, 2)
Suma actual: $7 * 4 = 28$
Se llama a la recursión con el siguiente índice (1).
- Se empareja 1 con 3.
Parejas actuales: (0, 2), (1, 3)
Suma actual: $28 + (5 * 6) = 58$
Retornamos con una suma máxima nueva de 58.



Ejercicio 1. Funcionamiento con pequeña instancia

9. *Deshacer emparejamientos:*

Se deshacen las parejas (0, 2) y (1, 3).

10. *Emparejar estudiante 0 con 3:*

Se marcan como emparejados 0 y 3.

Parejas actuales: (0, 3)

Suma actual: $1 * 2 = 2$

Se llama a la recursión con el siguiente índice (1).

11. *Paso recursivo (Índice = 1):*

Se empareja 1 con 2.

Parejas actuales: (0, 3), (1, 2)

Suma actual: $2 + (5 * 5) = 27$

Retornamos con una suma máxima de 58 (previa).

Resultados Finales:

Las mejores parejas formadas son (0, 2) y (1, 3) con una suma máxima de 58



Ejercicio 2. Conveniencia máxima

Solución parcial: Tupla de valores $x = \{x_1, x_2, x_3, \dots, x_n\}$ donde x_i representa un comensal en una posición de la mesa, siendo $3 \leq n$. Habrá tantos valores de x_i como comensales.

Restricciones explícitas:

- Siempre se va a cumplir que $x_1 = 0$.
- $x_i \in \{1, n\}$
- $x_i \neq x_j$

Restricciones implícitas:

- Se debe mantener un vector de usados para no insertar el mismo comensal en dos posiciones diferentes.
- Las componentes del vector usados modifican su valor cuando el comensal se encuentre en asignación.



Ejercicio 2. Funcionamiento

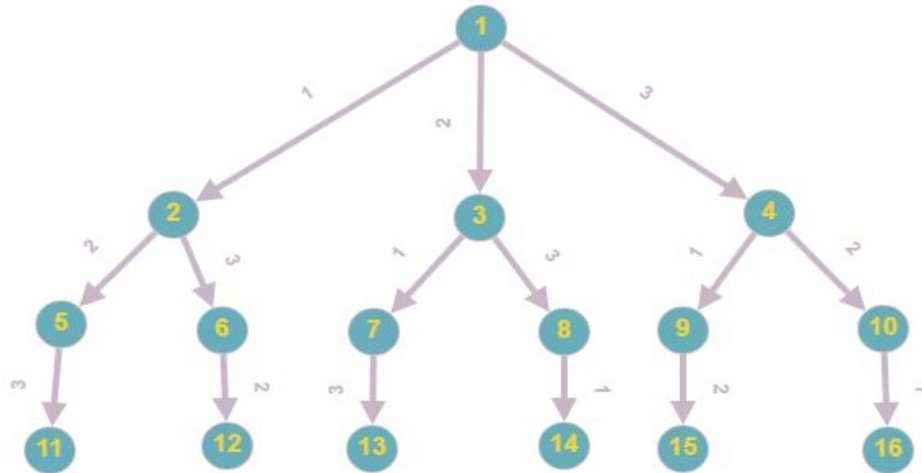
Exploración en profundidad.

El comensal 0 estará siempre sentado en primera posición por simplicidad.

Ej: Pequeña instancia para 4 comensales.

```
function backtracking(A, C, usado, n, T, S)
    if longitud(A) = n entonces
        conveniencia_actual := calcularConveniencia(A, C)
        if conveniencia_actual > T then
            T := conveniencia_actual
            S := A
            return
        end if
    end if
    for i=1 until n-1, do
        if !usado[i] then
            usado[i] := true
            A.push(i);
            backtracking(A, C, usado, n, T, S)
            A.pop()
            usado[i] := false;
        end if
    end for
end function
```

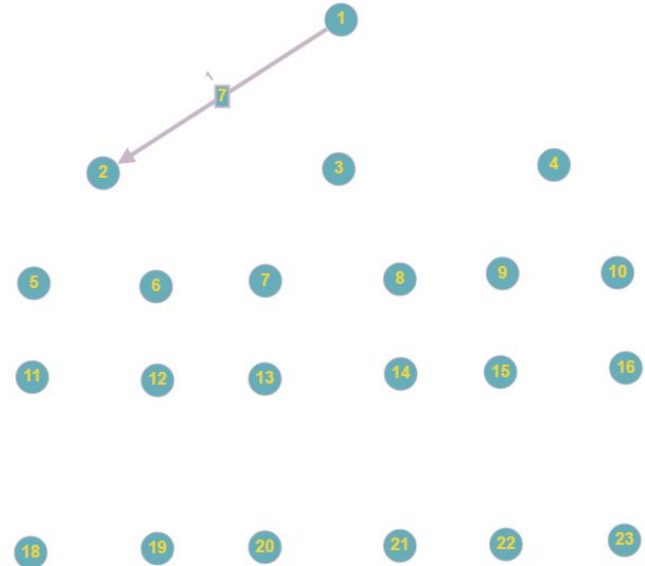
Ejercicio 2. Conveniencia máxima



Ejercicio 2. Funcionamiento con pequeña instancia

<u>Comensales:</u>	0	1	2	3
Comensal 0	0	5	4	6
Comensal 1	2	0	7	9
Comensal 2	6	2	0	3
Comensal 3	6	1	9	0

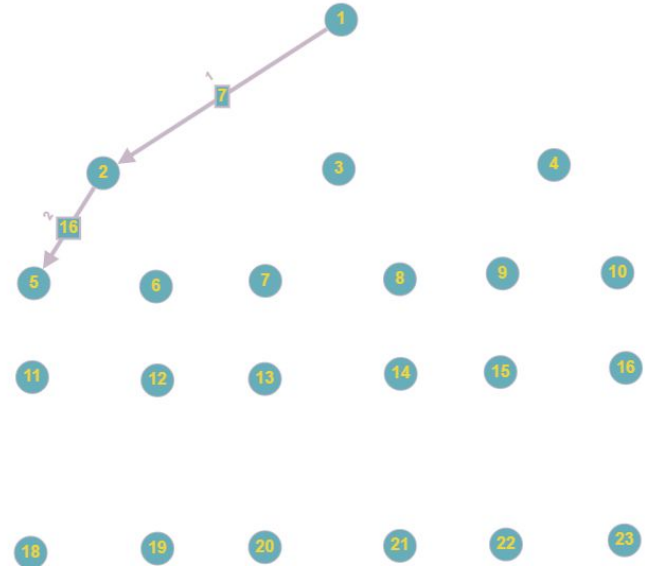
Asignación actual	{0, 1}
Conveniencia actual	7
Mejor conveniencia	MIN
Mejor asignación	\emptyset



Ejercicio 2. Funcionamiento con pequeña instancia

<u>Comensales:</u>	0	1	2	3
Comensal 0	0	5	4	6
Comensal 1	2	0	7	9
Comensal 2	6	2	0	3
Comensal 3	6	1	9	0

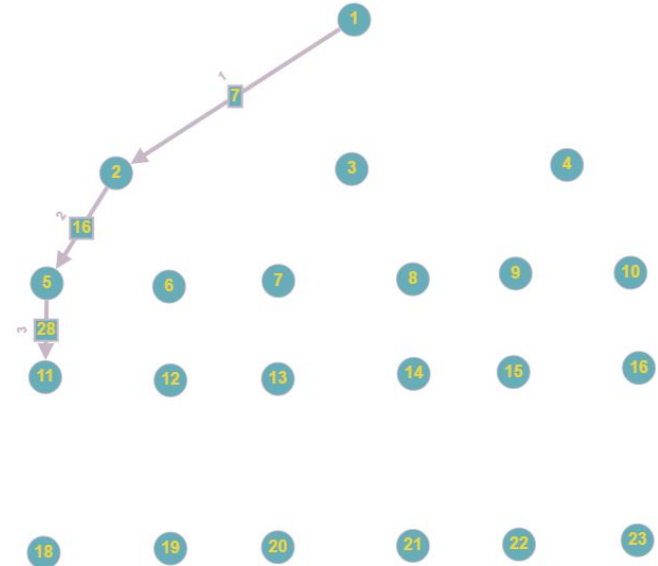
Asignación actual	{0, 1, 2}
Conveniencia actual	16
Mejor conveniencia	MIN
Mejor asignación	\emptyset



Ejercicio 2. Funcionamiento con pequeña instancia

<u>Comensales:</u>	0	1	2	3
Comensal 0	0	5	4	6
Comensal 1	2	0	7	9
Comensal 2	6	2	0	3
Comensal 3	6	1	9	0

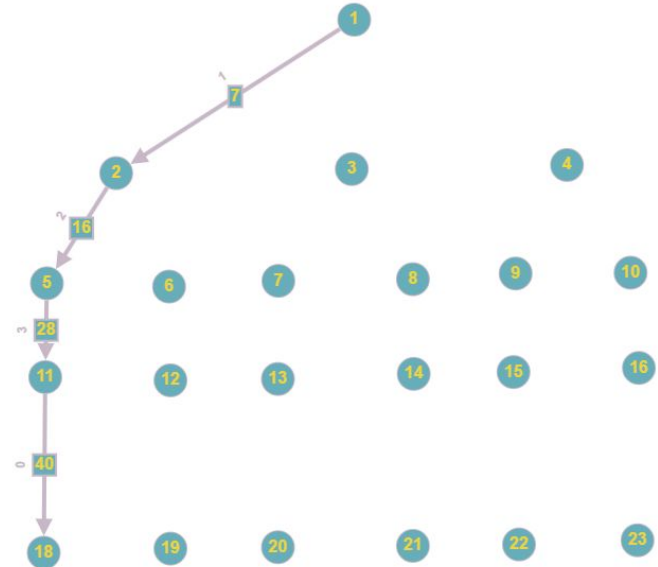
Asignación actual	{0, 1, 2, 3}
Conveniencia actual	28
Mejor conveniencia	MIN
Mejor asignación	\emptyset



Ejercicio 2. Funcionamiento con pequeña instancia

<u>Comensales:</u>	0	1	2	3
Comensal 0	0	5	4	6
Comensal 1	2	0	7	9
Comensal 2	6	2	0	3
Comensal 3	6	1	9	0

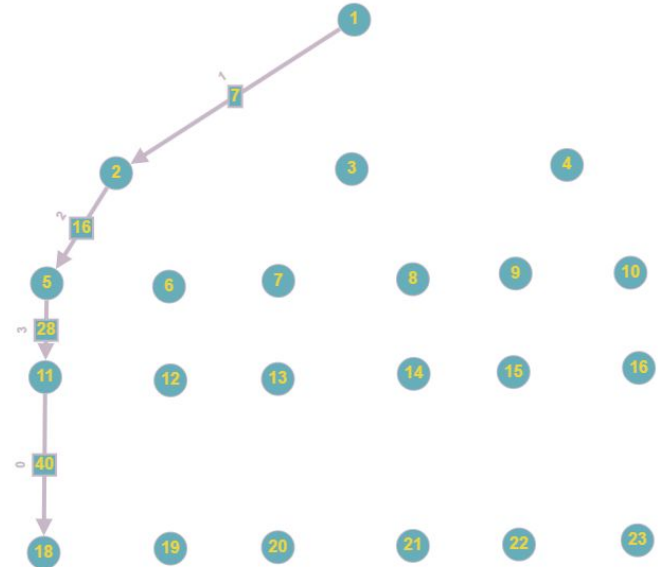
Asignación actual	{0, 1, 2, 3}
Conveniencia actual	40
Mejor conveniencia	MIN
Mejor asignación	\emptyset



Ejercicio 2. Funcionamiento con pequeña instancia

<u>Comensales:</u>	0	1	2	3
Comensal 0	0	5	4	6
Comensal 1	2	0	7	9
Comensal 2	6	2	0	3
Comensal 3	6	1	9	0

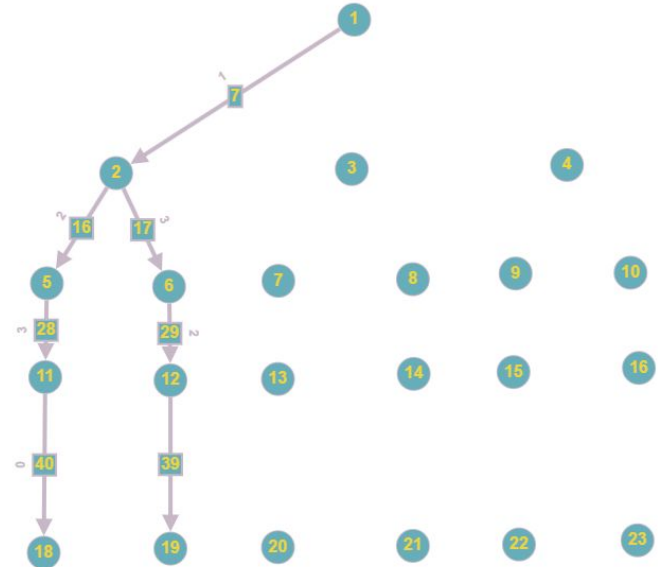
Asignación actual	{0, 1, 2, 3}
Conveniencia actual	40
Mejor conveniencia	40
Mejor asignación	{0, 1, 2, 3}



Ejercicio 2. Funcionamiento con pequeña instancia

<u>Comensales:</u>	0	1	2	3
Comensal 0	0	5	4	6
Comensal 1	2	0	7	9
Comensal 2	6	2	0	3
Comensal 3	6	1	9	0

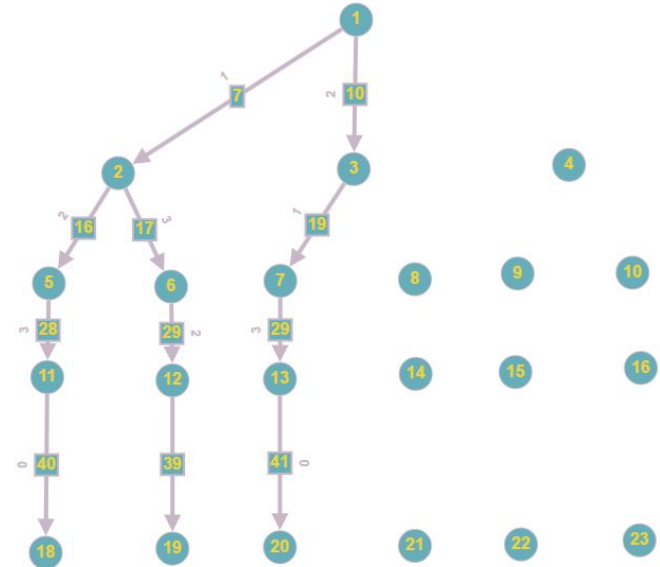
Asignación actual	{0, 1, 3, 2}
Conveniencia actual	39
Mejor conveniencia	40
Mejor asignación	{0, 1, 2, 3}



Ejercicio 2. Funcionamiento con pequeña instancia

Comensales:	0	1	2	3
Comensal 0	0	5	4	6
Comensal 1	2	0	7	9
Comensal 2	6	2	0	3
Comensal 3	6	1	9	0

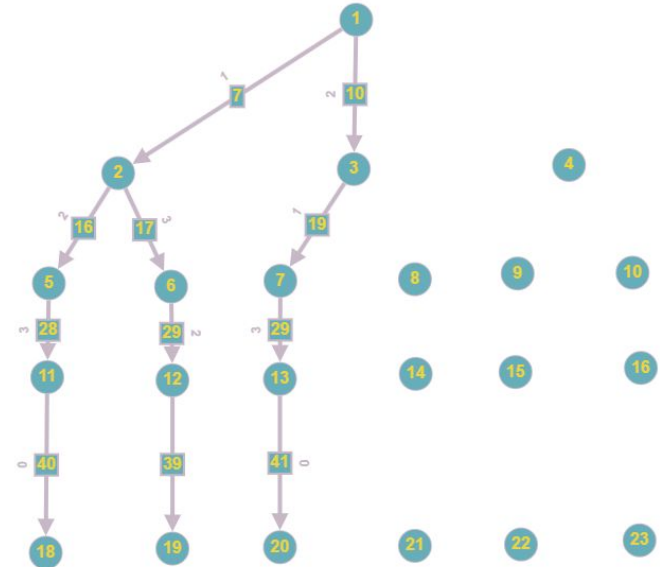
Asignación actual	{0, 2, 1, 3}
Conveniencia actual	41
Mejor conveniencia	40
Mejor asignación	{0, 1, 2, 3}



Ejercicio 2. Funcionamiento con pequeña instancia

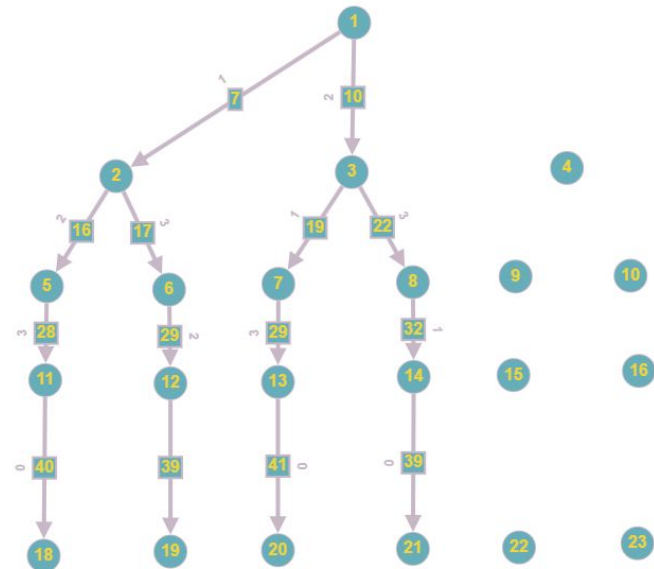
Comensales:	0	1	2	3
Comensal 0	0	5	4	6
Comensal 1	2	0	7	9
Comensal 2	6	2	0	3
Comensal 3	6	1	9	0

Asignación actual	{0, 2, 1, 3}
Conveniencia actual	41
Mejor conveniencia	41
Mejor asignación	{0, 2, 1, 3}



<u>Comensales:</u>	0	1	2	3
Comensal 0	0	5	4	6
Comensal 1	2	0	7	9
Comensal 2	6	2	0	3
Comensal 3	6	1	9	0

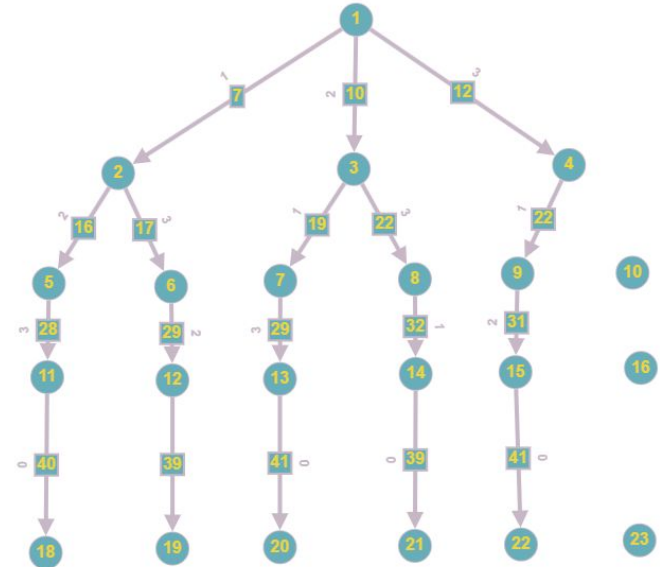
<i>Asignación actual</i>	$\{0, 2, 3, 1\}$
<i>Conveniencia actual</i>	39
<i>Mejor conveniencia</i>	41
<i>Mejor asignación</i>	$\{0, 2, 1, 3\}$



Ejercicio 2. Funcionamiento con pequeña instancia

Comensales:	0	1	2	3
Comensal 0	0	5	4	6
Comensal 1	2	0	7	9
Comensal 2	6	2	0	3
Comensal 3	6	1	9	0

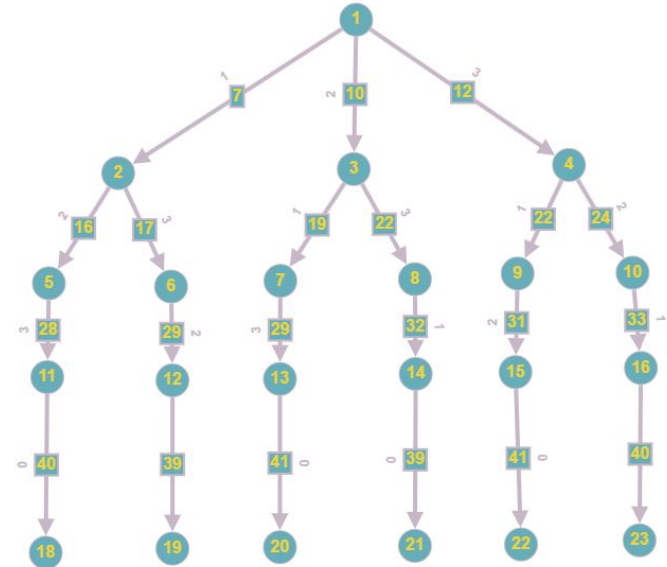
Asignación actual	{0, 3, 1, 2}
Conveniencia actual	41
Mejor conveniencia	41
Mejor asignación	{0, 2, 1, 3}



Ejercicio 2. Funcionamiento con pequeña instancia

Comensales:	0	1	2	3
Comensal 0	0	5	4	6
Comensal 1	2	0	7	9
Comensal 2	6	2	0	3
Comensal 3	6	1	9	0

Asignación actual	{0, 3, 2, 1}
Conveniencia actual	40
Mejor conveniencia	41
Mejor asignación	{0, 2, 1, 3}





Ejercicio 2. Implementación

```
8  ✓ int calcularConvenienciaTotal(const vector<int>& asignacion, const vector<vector<int>>& conveniencia) {
9      int total = 0;
10     int n = asignacion.size();
11     for (int i = 0; i < n; ++i) {
12         int izquierda = asignacion[(i - 1 + n) % n];
13         int derecha = asignacion[(i + 1) % n];
14         total += conveniencia[asignacion[i]][izquierda];
15         total += conveniencia[asignacion[i]][derecha];
16     }
17     return total;
18 }
```

```
20  ✓ void backtracking(vector<int>& asignacion_actual, vector<vector<int>>& conveniencia,
21                     vector<bool>& usado, int n, int& mejor_conveniencia, vector<int>& mejor_asignacion) {
22
23     if (asignacion_actual.size() == n) {
24         int conveniencia_actual = calcularConvenienciaTotal(asignacion_actual, conveniencia);
25         if (conveniencia_actual > mejor_conveniencia) {
26             mejor_conveniencia = conveniencia_actual;
27             mejor_asignacion = asignacion_actual;
28         }
29         return;
30     }
31
32     for (int i = 1; i < n; ++i) {
33         if (!usado[i]) {
34             usado[i] = true;
35             asignacion_actual.push_back(i);
36
37             backtracking(asignacion_actual, conveniencia, usado, n, mejor_conveniencia, mejor_asignacion);
38
39             asignacion_actual.pop_back();
40             usado[i] = false;
41         }
42     }
43 }
```



Ejercicio 3. Diseño

Solución parcial: Viene dada en una tupla de valores (x_1, x_2, \dots, x_m) donde x_i representa un movimiento(posición inicial, final, dirección), $1 \leq m \leq 31$.

Restricciones explícitas:

- Las posiciones deben estar dentro del tablero.
- Se debe comer 1 ficha que esté en una casilla adyacente en cada movimiento.

Restricciones implícitas:

- Queda 1 sola bola en el centro del tablero o se puede hacer un movimiento válido.


```

function senku(tablero)
  S <- ∅
  sol <- false
  mov <- {izquierda, arriba, derecha, abajo}

  for i to n do
    for j to n do
      for k to 4
        if valido(i,j,mov[k],tablero)
          otro = NuevaTabla(i,j, mov[k], tablero)
          if solucion(otro) hacer
            sol = true
            S <- S U (i,j, mov[k])
          end if
        else
          mini <- senku(otro)
          if |mini| != 0
            sol = true
            S <- S U (i,j, mov[k])
            S <- S U mini
          end if
        end else
      end if
    end for
  end for

  if !S
    devolver ∅
  end if
  devolver S
end senku

```



Ejercicio 4 - Diseño del algoritmo

```
function CasillaValida(L, x, y)
    return (x >= 0 && x < N && y >= 0 && y < N && laberinto[x][y] = 1)
```

```
function SolBacktracking(L, x, y, S)
    if(x = N-1 && y=N-1) then // Caso base (salida)
        return true
    end if

    if(CasillaValida(L, x, y)) then
        S[x][y] = 1 // La incluimos en la solución
        L[x][y] = 3 // Casilla ya transitada

        if(SolBacktracking(L, x + 1, y, S) ||
           SolBacktracking(L, x, y + 1, S) ||
           SolBacktracking(L, x - 1, y, S) ||
           SolBacktracking(L, x, y - 1, S))
            return true
        S[x][y] = 0 // Solución no válida (vuelta atrás)
    end if
    return false
end function
```

Ejercicio 4 - Funcionamiento para una instancia pequeña

pos. ini				
			pos prob	
				pos fin

Red	Red	Red	Red	Red
Red	Red	Red	White	Red
Red	Red	Red	Red	Red
Red	Red	Red	Red	Red
Red	Red	Red	Red	Red

Ejercicio 4 - Implementación

```
const int N = 5; // Tamaño del laberinto

// Función para comprobar si una celda es válida
bool CasillaValida(vector<vector<int>>& laberinto, int x, int y) {
    return (x >= 0 && x < N && y >= 0 && y < N && laberinto[x][y] == 1);
}

// Función solución usando Backtracking
bool SolBacktracking(vector<vector<int>>& laberinto, int x, int y, vector<vector<int>>& sol) {

    // CASO BASE: Si llegamos a la salida
    if (x == N - 1 && y == N - 1) {
        sol[x][y] = 1; // Marcamos la salida
        return true;
    }

    // Comprobamos que la celda actual es válida
    if (CasillaValida(laberinto, x, y)) {
        sol[x][y] = 1; // Dicha celda forma parte de la solución
        laberinto[x][y] = 3; // Marcamos la celda como visitada

        // Nos movemos en las 4 direcciones posibles
        if (SolBacktracking(laberinto, x + 1, y, sol) || SolBacktracking(laberinto, x, y + 1, sol) || SolBacktracking(laberinto, x - 1, y, sol) || SolBacktracking(laberinto, x, y - 1, sol))
            return true;

        sol[x][y] = 0; // Volvemos atrás si ninguna dirección es válida
    }

    return false;
}

int main() {
    vector<vector<int>> laberinto = {{1, 0, 0, 0, 0},
                                    {1, 0, 0, 1, 0},
                                    {0, 1, 1, 1, 0},
                                    {0, 0, 0, 1, 0},
                                    {0, 0, 0, 1, 1}};

    vector<vector<int>> solucion(N, vector<int>(N, 0)); // Inicializamos la matriz solución

    if (SolBacktracking(laberinto, 0, 0, solucion)) {
        cout << "Solución encontrada:\n";
        for (int i = 0; i < N; ++i) {
            for (int j = 0; j < N; ++j)
                cout << solucion[i][j] << " ";
            cout << "\n";
        }
    }
    else {
        cout << "No hay camino posible.\n";
    }

    return 0;
}
```

Ejercicio 5 - Diseño del algoritmo

```
Función SolBackTracking(laberinto, visitado, solucion, casilla actual, min_dist, dist)
    Si casilla actual es la salida del laberinto(N,N) entonces
        Marcar la casilla como parte de la solución
        Si la distancia actual a la salida es menor que la distancia mínima hasta el momento entonces
            Actualizar la distancia mínima
            Actualizar la solución con la ruta actual

        Fin Si
    Fin Si

    Si la distancia no es mayor a la distancia mínima(Si no, se poda)
        Seguir explorando

        Marcar la casilla actual como visitada

        (Para las 4 direcciones)
        Si es posible moverse en esa direccion entonces
            Llamar recursivamente a SolBackTracking para la casilla a la que nos estemos moviendo
        Fin Si

        Desmarcar la casilla actual como visitada (Retroceder)
    Fin Si
Fin SolBacktracking
```

Ejercicio 5 - Funcionamiento para una instancia pequeña

pos. inicial (0,0)				
				pos. final

Ejercicio 5 - Implementación

```
6 // Función solución usando Backtracking
7 void SolBackTracking(vector<vector<int>> &laberinto, vector<vector<bool>> &visitado, vector<vector<int>>
  &solucion, int x, int y, int &min_dist, int dist)
8 {
9     // Si se llega a la salida, actualizar la distancia mínima
10    if (x == N - 1 && y == N - 1) {
11        solucion[x][y] = 1; // Marcamos la salida
12        if (dist < min_dist) {
13            min_dist = dist;
14            // Actualizar la solución
15            for (int x = 0; x < N; ++x) {
16                for (int y = 0; y < N; ++y) {
17                    solucion[x][y] = visitado[x][y] ? 1 : 0;
18                }
19            }
20        }
21    }
22    if (dist < min_dist) {
23        visitado[x][y] = true;
24    }
25    // Nos movemos en las 4 direcciones posibles
26    if (CasillaValida(laberinto, visitado, x + 1, y)) {
27        SolBackTracking(laberinto, visitado, solucion, x + 1, y, min_dist, dist + 1);
28    }
29    if (CasillaValida(laberinto, visitado, x, y + 1)) {
30        SolBackTracking(laberinto, visitado, solucion, x, y + 1, min_dist, dist + 1);
31    }
32    if (CasillaValida(laberinto, visitado, x - 1, y)) {
33        SolBackTracking(laberinto, visitado, solucion, x - 1, y, min_dist, dist + 1);
34    }
35    if (CasillaValida(laberinto, visitado, x, y - 1)) {
36        SolBackTracking(laberinto, visitado, solucion, x, y - 1, min_dist, dist + 1);
37    }
38    // Retroceder
39    visitado[x][y] = false;
40    // Si no, no se sigue explorando
41 }
```