



UNIVERSIDADE DE COIMBRA  
Faculdade de Ciências e Tecnologia  
Departamento de Engenharia Informática

Estratégias Algorítmicas  
Exame Recurso – 28 de junho de 2024

Nome: Tiago Jorge Coimbra da Silva Nº de estudante: 2022216213

13 pontos no total, 2 horas, sem consulta.

1. Escreva o pseudo-código de um algoritmo recursivo que permita imprimir o Triângulo de Pascal (alinhado à esquerda) até um determinado valor de  $n$ , explorando a seguinte recorrência para  $n > 0$  e  $0 < k \leq n$ :  $P(n, k) = P(n-1, k-1) + P(n-1, k)$ . Nota: Tem de considerar explicitamente os casos-base no seu algoritmo (2 pontos).

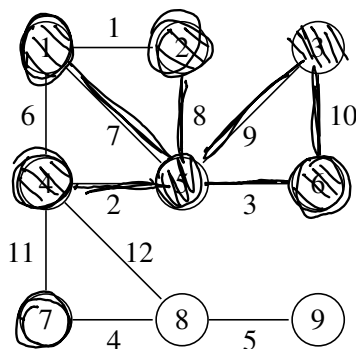
Exemplo para  $n = 5$ :

```
1  1
2  1 1
3  1 2 1
4  1 3 3 1
5  1 4 6 4 1
```

```
Function main()
  for i=1...n
    for k=1...i
      print(P(n,k))
    print("\n")
  Return 0
```

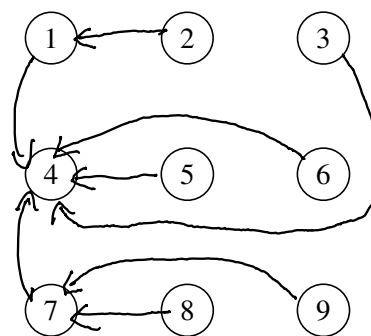
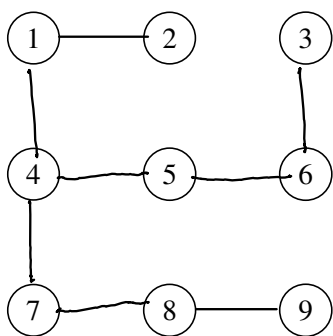
```
Function P(n,k)
  If n=1 or k=1 or k=n
    return 1
  Else
    Return P(n-1,k-1)+P(n-1,k)
```

2. Considere o seguinte grafo.

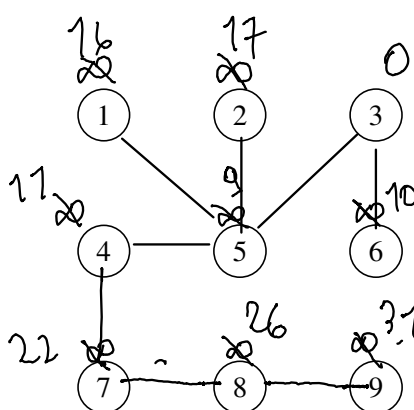


$\{1,2\} \checkmark$        $\{2,3\} \times$   
 $\{4,5\} \checkmark$        $\{5,3\} \times$   
 $\{5,6\} \checkmark$        $\{3,6\} \checkmark$   
 $\{7,8\} \checkmark$        $\{4,7\} \checkmark$   
 $\{8,9\} \checkmark$        $\{4,8\} \times$   
 $\{1,4\} \checkmark$   
 $\{1,5\} \times$

a) Desenhe a árvore geradora mínima (à esquerda) e o grafo da estrutura de dados *union-find*, sem o passo de compressão de caminho (à direita), recorrendo ao algoritmo de Kruskal. Quando necessário, ligue a raiz da árvore com menor altura à raiz da árvore com maior altura e, em caso de empate, escolha, como raiz, o vértice que apresentar a etiqueta com o menor valor. (2 pontos)



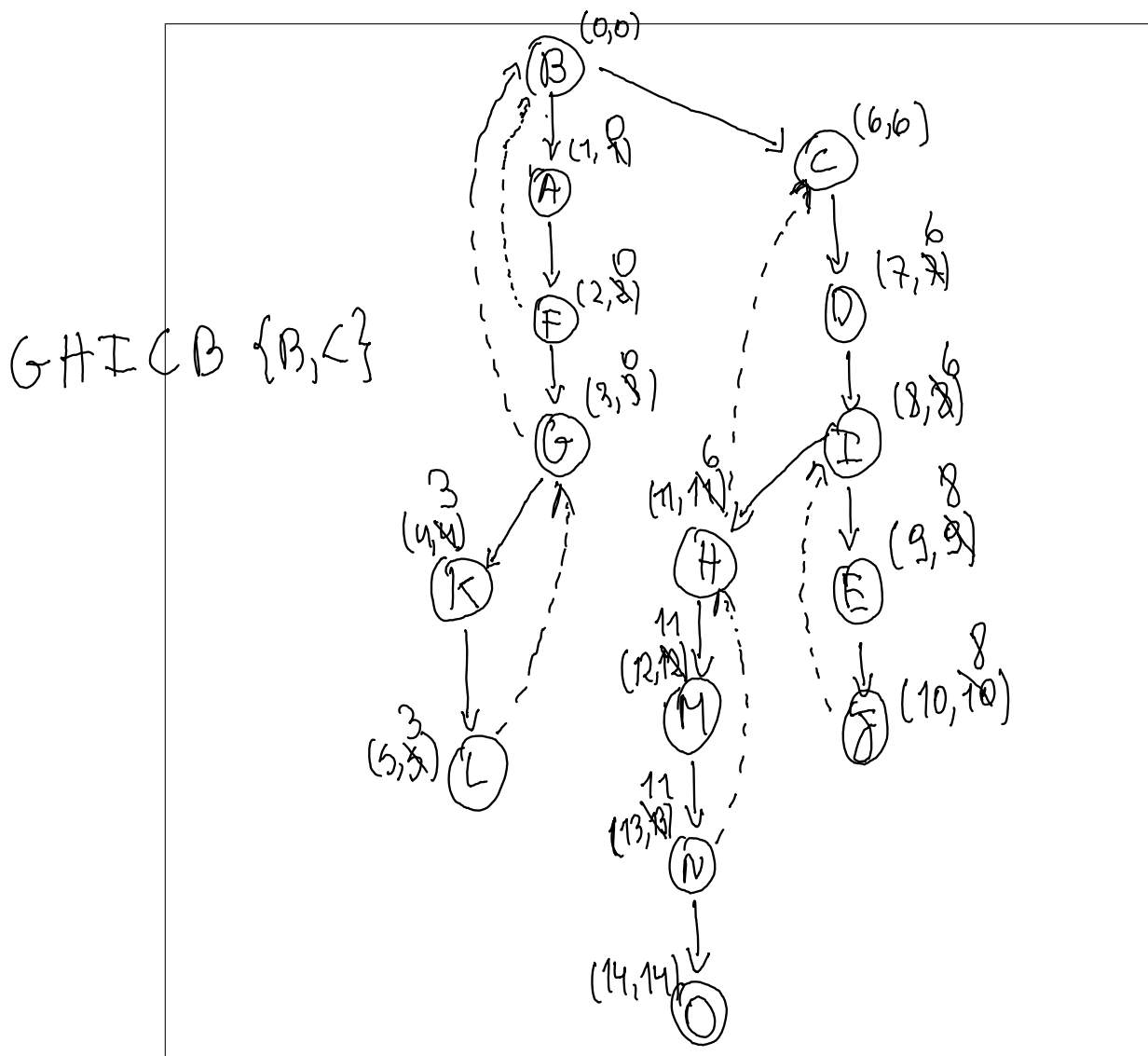
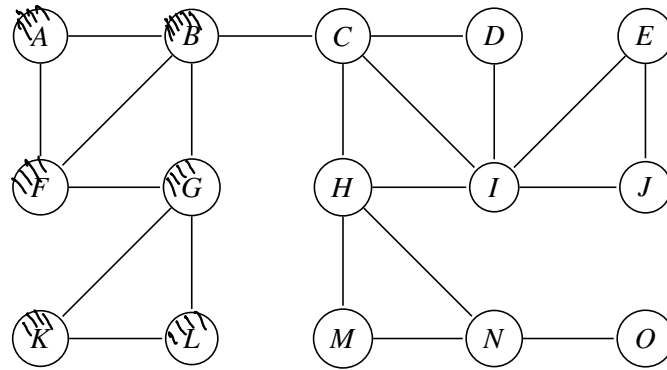
b) Desenhe o caminho mais curto do nó 3 a cada nó do grafo usando o algoritmo de Dijkstra, indicando a distância mais curta em cada nó. Assuma que pode ir em ambos os sentidos em cada aresta. No fim da página, indique os nós visitados pela ordem que o algoritmo os seleciona (2 pontos).



$1 \rightarrow \infty 16(6)$   
 $2 \rightarrow \infty 17(5)$   
 $3 \rightarrow 0$   
 $4 \rightarrow \infty 11(5)$   
 $5 \rightarrow \infty 9(3)$   
 $6 \rightarrow \infty 10(3)$   
 $7 \rightarrow \infty 22(4)$   
 $8 \rightarrow \infty 26(7)$   
 $9 \rightarrow \infty 31(8)$

Nós visitados: 3, 5, 6, 4, 1, 2, 7, 8, 9

3. Encontre os pontos de articulação e as pontes no grafo seguinte. Para justificação da sua resposta, reporte a árvore de procura em profundidade a partir do vértice  $B$ , escolhendo os vértices para a travessia de acordo com a ordem alfabética das etiquetas, e indique explicitamente os valores finais de  $dfs$  and  $low$  em cada vértice. Reporte igualmente os pontos de articulação e as pontes encontradas, ordenados pelo tempo em que foram encontrados durante a travessia em profundidade. (4 pontos)



4. Considere a seguinte recorrência para  $i = 0, \dots, n$ ,  $j = 0, \dots, n$  e  $d_i \geq 0$ :

$$D(i, j) = \begin{cases} \infty & \text{se } i < 1 \text{ or } j < 1 \\ d_i + \min\{D(i-1, j), D(i, j-1), D(i-1, j-1)\} & \text{caso contrário} \end{cases}$$

Tendo em conta que o valor que pretende obter é retornado por  $D(n, n)$ , apresente o pseudo-código de um algoritmo de programação dinâmica ascendente (*bottom-up*) que explore a recorrência acima para obter esse valor e discuta a sua complexidade computacional. (3 pontos)

```

Function D(n)
  for i = 0 ... n
    DP[i][0] ← ∞
    DP[0][i] ← ∞

  for i = 0 ... n
    for j = 0 ... n
      DP[i][j] = 0
      m1, m2, m3 = ∞
      If i-1 > 0
        m1 = DP[i-1][0]
      If j-1 > 0
        m2 = DP[i][j-1]
      If both
        m3 = DP[i-1][j-1]
      DP[i][j] = d[i] + min{m1, m2, m3}

  return DP[n][n]

Temporal: O(n²)
Espacial: O(n²)
  
```

# Coisa Random

