

Terceiro teste de Algoritmos e Estruturas de Dados

18 de Janeiro de 2021

10h00m – 11h00m

Responda a todas as perguntas no enunciado do teste. Justifique todas as suas respostas.
O teste é composto por 5 grupos de perguntas.

Nome: _____

N. Mec.: _____

4.0 **1:** Um aluno descobriu uma maneira inovadora de multiplicar números grandes que consiste no seguinte:

- cada um dos dois números a multiplicar, com $3n$ algarismos cada, é dividido em 3 partes, cada uma com n algarismos
- usando somas e subtrações, a partir dessas partes são calculados 3 números, com n algarismos cada
- usando as partes dos números e os 3 números extra do ponto anterior, são calculados 7 produtos (de números de n algarismos)
- finalmente, são efetuadas 10 somas dos produtos calculados no ponto anterior para se obter o resultado final.

Responda às seguintes perguntas:

- 1.0 a) Que estratégia algorítmica usou o aluno?
- 3.0 b) Qual é a complexidade computacional do algoritmo inventado pelo aluno?

Respostas:

O *master theorem* afirma que se $T(n) = aT(n/b) + f(n)$ então

- se $f(n) = O(n^{\log_b a - \epsilon})$ para um $\epsilon > 0$, então $T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$,
- se $f(n) = \Theta(n^{\log_b a})$, então $T(n) = O(n^{\log_b a} \log n)$,
- se $f(n) = \Omega(n^{\log_b a + \epsilon})$ para um $\epsilon > 0$ e se $af(\frac{n}{b}) \leq cf(n)$ para $c < 1$ e n suficientemente grande, então $T(n) = \Theta(f(n))$.

- 5.0 **2:** Num cubo de dimensões $N \times N \times N$ pretende-se ir do ponto com coordenadas $(0, 0, 0)$ até ao ponto com coordenadas $(N - 1, N - 1, N - 1)$ usando movimentos que apenas aumentem em uma unidade uma das coordenadas. Logo, a partir de (x, y, z) podemos apenas ir para $(x + 1, y, z)$, $(x, y + 1, z)$ e $(x, y, z + 1)$. Mais concretamente, pretende-se contar o número de maneiras de fazer isso. O código seguinte faz isso.

```
#define N 100
[ ] count[N][N][N];

int do_count(int x,int y,int z)
{ // (x,y,z) are the coordinates of the DESTINATION
  if(x < 0 || x >= N || y < 0 || y >= N || z < 0 || z >= N)
    return 0;
  if(count[x][y][z] [ ])
    count[x][y][z] = do_count([ ]) +
                      do_count([ ]) +
                      do_count([ ]);
  return count[x][y][z];
}

int count_all_paths(void)
{
  for(int x = 0;x < N;x++)
    for(int y = 0;y < N;y++)
      for(int z = 0;z < N;z++)
        count[x][y][z] = [ ];
  count[0][0][0] = [ ];
  return do_count([ ]);
}
```

Responda às seguintes perguntas:

- 3.0 b) Complete o código.
- 1.0 b) Que estratégia algorítmica está a ser usada?
- 1.0 c) Qual é a complexidade computacional do algoritmo?

4.0 **3:** Os 5 vértices, numerados de 0 a 4, de um grafo têm as seguintes listas de adjacência:

vértice	lista
0	→ (1, fast) → (3, fast) → (1, slow) → NULL
1	→ (2, slow) → (3, fast) → NULL
2	→ (0, fast) → NULL
3	→ (1, slow) → NULL
4	→ (0, fast) → (3, slow) → NULL

Responda às seguintes perguntas:

- 1.2 a) Desenhe o grafo.
- 1.2 b) Este grafo é de que tipo?
- 1.6 c) Será possível representar o grafo usando uma matriz de adjacência? Se sim, como? Se não, porque não?

Respostas:

3.0 **4:** Explique para que serve e como funciona o algoritmo *union find*.

- 4.0 **5:** Considere um labirinto desenhado na superfície de uma esfera. Pretende-se ir, a andar, do pólo norte até ao pólo sul. (Considere que a esfera tem um raio relativamente pequeno, pelo que ir a pé não demora meses, mas pode demorar dias.) Responda às seguintes perguntas:
- 1.0 a) Que algoritmo usaria para encontrar uma solução?
- 1.5 b) Que material levaria consigo para o ajudar?
- 1.5 c) Acha que é possível encontrar a solução mais curta de uma forma eficiente? (Não se esqueça que tem de fazer todo o caminho a pé.) Porquê?

Answers: