

Docente Manoel Ribeiro Filho Discente Maximiliano Simon Borges Bogado 201840601026 Disciplina Complexidade de Algoritmos

Exercícios Prova 1

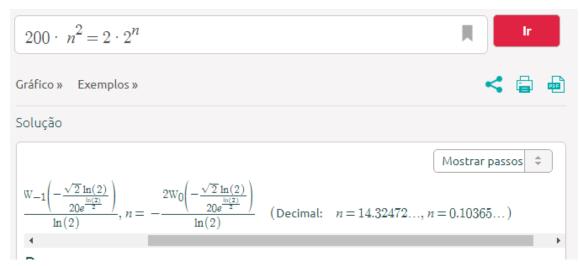
- 1. Considere dois programas A e B com complexidade 200n² e 2*2ⁿ, respectivamente. Qual é o mais eficiente? (1,5)
- 2. Um algoritmo tem complexidade 2n². Num certo computador, num tempo t, o algoritmo resolve um problema de tamanho x. Imagine agora que você tem disponível um computador 30 vezes mais rápido.
 Que parcela do tempo t precisará para resolver um problema 3 vezes maior? (1,5)
- 3. Escreva o pseudocódigo de um algoritmo que troque os valores contido em um arranjo A de n posições pela seguinte política: cada elemento i dentro do arranjo será substituído pela soma de todos os (i-1) elementos mais o elemento i. Por exemplo, dado um arranjo [1; 2; 3; 4; 5] após a aplicação da função teríamos esse arranjo preenchido com os seguintes valores [1; 3; 6; 10; 15]. (2,0)
- 4. Qual invariante de laço esse algoritmo mantém? Usando um invariante de laço, prove que seu algoritmo é correto. Certifique-se de que seu invariante de laço satisfaz as três propriedades necessárias. (2,0)
- 5. Para esse algoritmo forneça os tempos de execução do melhor caso e do pior em notação Θ. (3,0)



Docente Manoel Ribeiro Filho Discente Maximiliano Simon Borges Bogado 201840601026 Disciplina Complexidade de Algoritmos

Respostas

1.



Entre os valores encontrados (0,10365-14,32472) o $(2*2^n)$ é mais eficiente, e entre (0-0,10365) e acima de 14,32472 o $200*n^2$ é mais eficiente. Nos valores 0,10365 e 14,32472 eles são similares.

2.

$$\frac{2 * n^2 = t}{30}$$

$$\frac{2 * (3n)^2}{30} = t'$$

$$\frac{9 * t}{30} = t'$$

$$\frac{3t}{10} = t'$$



Docente Manoel Ribeiro Filho
Discente Maximiliano Simon Borges Bogado 201840601026
Disciplina Complexidade de Algoritmos
Precisará de três décimos do tempo T

3.

Troca dos valores

1-For j=1 to A.comprimento

- 2- k = A[i]
- i = j-1
- 4- novoValor = novoValor + k
- 5- A[j] = novoValor

```
#include <stdio.h>
int main(){
  int a[6] = {1,2,3,4,5,6};
  int i,j,k;
  int soma=0;

for (j=0; j<6; j++){
    k = a[j];
    i = j-1;
    novoValor = novoValor+k;
    a[j]=novoValor;
}
for (i=0; i<6; i++){
    printf("%d ",a[i]);
}
return 0;
}</pre>
```

- **4.** O invariante de laço seria a linha 3 do pseudocódigo, o subarranjo (i=j-1), são os itens que foram trocados de valor
- **5.** Para este tipo de problema, o melhor caso seria que todos os elementos do arranjo serem 0, colocando uma verificação para pular para o próximo item. Mas de todo modo o algoritmo deve percorrer todo o arranjo.

$$T(n) = c_1 n + c_2 n + c_6 \sum_{j=2}^{n} (t-1) + c_7 \sum_{j=2}^{n} (t-1)$$



Docente Manoel Ribeiro Filho Discente Maximiliano Simon Borges Bogado 201840601026 Disciplina Complexidade de Algoritmos