

Tópicos Avançados em Estrutura de Dados

Atividade 3

Bruna Galastri Guedes	18.00189-0
Daniel Ughini Xavier	18.00022-3
Rodolfo Cochi Bezerra	18.00202-0
Vítor Martin Simoni	18.00050-9
Leonardo Cury Haddad	18.00442-3
Leonardo de Barros Rodrigues	18.02401-7

06/04/2020

Questão 1

$m = m + 1$;
 $2\sigma_{rec} + \sigma_{soma} + \sigma_{arm} - 4$ operações;
A linha 1 é executada $4 + [(n - 1) \cdot 2]$ vezes para números pares (while);
Como são 4 operações, $4 \cdot [4 + [(n - 1) \cdot 2]]$;
 $\therefore F(n) = 8n + 8$

Questão 2

$m = m + 1$;
 $2\sigma_{rec} + \sigma_{soma} + \sigma_{arm} - 4$ operações;
A linha 1 é executada $(1 \cdot 2^{n-1})$ vezes para números pares (while);
Como são 4 operações, $4 \cdot (2^{n-1})$;
 $\therefore F(n) = 2^{n+1}$

Questão 3

$m = m + 1$;
 $2\sigma_{rec} + \sigma_{soma} + \sigma_{arm} - 4$ operações;
A linha 1 é executada $(n)^2$ vezes por conta de ambos os "for";
Como são 4 operações, $4 \cdot (n)^2$;
 $\therefore F(n) = 4(n)^2$

Questão 4

$m = m + 1$;
 $2\sigma_{rec} + \sigma_{soma} + \sigma_{arm} - 4$ operações;
A linha 1 é executada $(n - 2)^2$ vezes por conta de ambos os "for";
Como são 4 operações, $4 \cdot (n-2)^2$;

Questão 5

$m = m + 1$;
 $2\sigma_{rec} + \sigma_{soma} + \sigma_{arm} - 4$ operações
Analisando o loop externo, temos que ele roda n vezes;
Já o loop interno executa $Sn = ((a1 + an) \cdot n)/2$;
Com os dados do loop, $Sn = (n^2 + n)/2$;
Multiplicando os dois loops, temos $(n^3 + n^2)/2$;

Como são 4 operações, $4 \cdot (n^3 + n^2)/2$;
 $\therefore F(n) = 2 \cdot (n^3 + n^2)$

Questão 6

Queremos o ponto onde:

$$8n^2 > 64n \cdot \log_e n$$

Primeiramente, devemos encontrar a intersecção (o ponto de equilíbrio):

$$8n^2 = 64n \cdot \log_e n$$

Com isso:

$$8n^2 - 64n \cdot \log_e n = 0$$

$$8n \cdot (n - 8 \cdot \log_e n) = 0$$

$$n = 8 \cdot \log_e n$$

$$n = 1,15$$

$$\therefore n = 2$$

A partir de $n=1$, todos os valores que n assumir farão com que o algoritmo de inserção supere o de intercalação.

Questão 7

$$N = 14$$

Descobrimos iterativamente com o seguinte algoritmo:

```
n=0
while (100*(n**2)>(2**n)):
    n+=1
print(n)//A partir deste valor a igualdade deixa de ser verdadeira
```

Questão 8

Queremos o ponto onde:

$$n^3 > 128n^2$$

Primeiramente, devemos encontrar a intersecção (o ponto de equilíbrio):

$$n^3 = 128n^2$$

Com isso:

$$4n^3 - 128n^2 = 0$$

$$n^2 \cdot (4n - 128) = 0$$

$$4n = 128$$

$$\therefore n = 32$$

O maior valor de n para que B seja mais eficiente que A, ou seja, após o ponto de intersecção, é 32.

Questão 9

$$N = 10^8$$

	A	B
Computador 1	$\frac{10^8 \cdot 10^8}{10^8}$	$\frac{40 \cdot 10^8 \cdot 8}{10^8}$
Computador 2	$\frac{10^8 \cdot 10^8}{10^{10}}$	$\frac{40 \cdot 10^8 \cdot 8}{10^{10}}$

	A	B
Computador 1	$10^8 s$	$320 s$
Computador 2	$10^6 s$	$3.2 s$

Questão 10

Dados:

Número de operações $f(n) = 2^n$;

Tamanho $n = 25$;

Novo computador 100 vezes mais rápido \therefore Novo número de operações $= 100 \cdot f(25)$;

$f(25) = 333.554.432$;

Resolução:

$$100 \cdot f(25) = 3.355.443.200$$

$$Novotamanho \rightarrow 2^n = 3.355.443.200$$

$$\log_2 3.355.443.200 = n$$

$$n = 31,6$$

$$n = 31$$

Resposta: O tamanho máximo que o computador resolve o mesmo algoritmo, em mesmo tempo t, é 31.