Tópicos Avançados em Estrutura de Dados

Atividade 7

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

17/05/2020

a)

```
func(n) = 2 \quad , \text{ se } n = 1;
func(n) = 2 * func(n-1) \quad , \text{ se } n > 1;
```

b)

Expandindo a função, temos:

```
func(n) = 2 * func(n-1)
= 2 * (2 * func(n-2))
= 2 * (2 * (2 * func(n-3)) \cdot \cdot \cdot
\cdot \cdot \cdot
func(n) = 2^{k} * \cdot \cdot \cdot 2 * func(k-1)
```

Sabendo que func(1) = 2 podemos deduzir que, o caso base (k-1) = 2, portanto k = 3.

c)

Substituindo k = 3, temos:

$$func(n) = 2^{3} * \cdots 2 * func(3 - 1)$$

$$= 2^{3} * \cdots 2 * func(2)$$

$$= 2^{3} * \cdots 2 * (2 * func(1))$$

$$= 2^{3} * \cdots 2 * 4$$

Sendo assim, a complexidade é de $O(2^6)$.

d)

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char const *argv[]){
    // Inicializando variaveis
    int n, r;

    printf("Digite um valor de n: ");
    scanf("%i", &n);
    printf("\n");

    r = 1;

    // Calculo
    while (n > 0){
        r *= 2;
        n--;
    }
}
```

```
// Mostrando o resultado
printf("Resposta: %i\n", r);
return 0;
}
```

a)

```
func(n) = 1 \quad \text{, se } n = 1; func(n) = 3 + func(n-1) \quad \text{, se } n > 1;
```

b)

Expandindo a função, temos:

$$func(n) = 3 + func(n-1)$$
= 3 + (3 + func(n-2))
= 3 + (3 + (3 + func(n-3)) \cdots
\cdots
func(n) = 3k + func(n-k)

Sabendo que func(n-k) = 1 podemos deduzir que, o caso base (k-1) = 1, portanto k = n-1.

c)

Substituindo k = n-1, ou seja, n-k = 1, temos:

$$func(n) = 3 * (n - 1) + func(1)$$

$$= (3n - 3) + func(1)$$

$$= 3n - 3 + 1$$

$$= 3n - 2$$

Sendo assim, a complexidade é de O(n).

d)

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char const *argv[]){
    // Inicializando variaveis
    int n, r;

    printf("Digite um valor de n: ");
    scanf("%i", &n);
    printf("\n");

    r = 1;
```

```
// Calculo
while (n > 1){
    r += 3;
    n--;
}

// Mostrando o resultado
printf("Resposta: %i\n", r);
return 0;
}
```

a)

$$func(n) = 1 \quad \text{, se } n = 0;$$

$$func(n) = n * func(n-1) \quad \text{, se } n > 0;$$

b)

Expandindo a função, temos:

$$func(n) = n * func(n-1)$$

$$= n * ((n-1) * func(n-2))$$

$$= n * ((n-1) * ((n-2) * func(n-3)) \cdot \cdot \cdot$$

$$\cdot \cdot \cdot$$

$$func(n) = n * (n-1) * (n-2) * \cdot \cdot \cdot k * func(k-1)$$

Sabendo que func(0) = 1 podemos deduzir que, o caso base (k-1) = 1, portanto k = 2.

c)

Substituindo k = 2, temos:

$$func(n) = n * (n-1) * (n-2) * \cdots 2 * func(2-1)$$

$$= n * (n-1) * (n-2) * \cdots 2 * func(1)$$

$$= n * (n-1) * (n-2) * \cdots 2 * (1 * func(0))$$

$$= n * (n-1) * (n-2) * \cdots 2 * 1$$

Sendo assim, a complexidade é de O(n!).

 \mathbf{d}

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char const *argv[]){
    // Inicializando variaveis
```

```
int n, r;

printf("Digite um valor de n: ");
scanf("%i", &n);
printf("\n");

r = 1;

// Calculo
while (n > 1){
   r *= n;
   n--;
}

// Mostrando o resultado
printf("Resposta: %i", r);
return 0;
}
```

a)

$$func(n) = 2 \quad , \text{ se } n = 2;$$

$$func(n) = 2 * func(n-1) + 3 \quad , \text{ se } n > 2;$$

b)

Expandindo a função, temos:

$$func(n) = (2 * func(n-1)) + 3$$

$$= 2 * ((2 * func(n-2)) + 3) + 3$$

$$= 2 * ((2 * ((2 * func(n-3)) + 3) + 3) + 3 \cdot \cdots$$

$$\cdots$$

$$func(n) = (2^k * func(n-k)) + 3k$$

Sabendo que func(2) = 2 podemos deduzir que, o caso base (n - k) = 2, portanto k = n - 2.

c)

Substituindo k = n-2, temos:

$$func(n) = (2^{n-2} * func(2)) + 3 * (n-2)$$
$$= (2^{n-2} * 2) + 3n - 6$$
$$= 2^{n-1} + 3n - 6$$

Sendo assim, a complexidade é de $O(2^n)$.

d)

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char const *argv[]){
    // Inicializando variaveis
    int n, r;
    printf("Digite um valor de n: ");
    scanf("%i", &n);
    printf("\n");
    r = 2;
    // Calculo
    while(n > 2){
        n--;
        r = r * 2 + 3;
    }
    // Mostrando o resultado
    printf("Resposta: %i", r);
    return 0;
}
```

Questão 5

a)

$$func(n) = 1 \quad \text{, se } n = 0 \text{ ou } n = 1;$$

$$func(n) = 2 * func(n-2) + 10 \quad \text{, se } n > 1;$$

b)

Expandindo a função, temos:

$$func(n) = (2 * func(n-2)) + 10$$

$$= 2 * ((2 * func(n-4)) + 10) + 10$$

$$= 2 * ((2 * func(n-6)) + 10) + 10) + 10$$

$$= (2 * 2 * 2 * func(n-6)) + (2 * 2 * 10 + 2 * 10 + 10)$$

$$= 2^{3} * func(n-6) + 10 * (2^{2} + 2^{1} + 2^{0}) \cdots$$

$$func(n) = 2^{k} * func(n-2k) + 10 * 2^{k} - 10$$

Sabendo que func(1)=1 podemos deduzir que, o caso base é (n-2k)=1, portanto $k=\frac{n-1}{2}$.

c)

Substituindo $k = \frac{n-1}{2}$, temos:

$$\begin{split} func(n) &= (2^{\frac{n-1}{2}} * func(n - (n-1))) + 10 * (2^{\frac{n-1}{2}}) - 10 \\ &= (2^{\frac{n-1}{2}} * 1) + 10 * (2^{\frac{n-1}{2}}) - 10 \\ &= 11 * 2^{\frac{n-1}{2}} - 10 \end{split}$$

Sendo assim, a complexidade é de $O(2^n)$.

d)

```
#include <stdio.h>
int main(int argc, char const *argv[]){
    // Inicializando variaveis
    int n, r;
    printf("Digite um valor de n: ");
    scanf("%i", &n);
    printf("\n");
    r = 1;
    // Calculo
    while(n > 1){
        n -= 2;
        r = r * 2 + 10;
    }
    // Mostrando o resultado
    printf("Resposta: %i", r);
    return 0;
}
```