Aula Prática 2

ASA 2023/2024

Somatórios

•
$$\sum_{k=1}^{n} k = \frac{n(n+1)}{2}$$

•
$$\sum_{k=1}^{n} (a_k - a_{k-1}) = a_n - a_0$$

•
$$\sum_{k=1}^{n} (a_k - a_{k+1}) = a_1 - a_{n+1}$$

•
$$\sum_{k=0}^{\infty} x^k = \frac{1}{1-x}$$
, se $|x| < 1$

•
$$\sum_{k=1}^{n} \frac{1}{k} > \int_{1}^{n+1} \frac{1}{x} dx = \log(n+1)$$

•
$$\sum_{k=0}^{\infty} k x^k = \frac{1}{(1-x)^2}$$
, se $|x| < 1$

•
$$\sum_{k=1}^{n} k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

$$\bullet \ \sum_{k=0}^{n} x^k = \frac{1 - x^{n+1}}{1 - x}$$

Teorema Mestre

Sejam $a \ge 1, b > 1$ constantes e f(n) uma função. Para T(n) definido por T(n) = aT(n/b) + f(n):

• Caso 1:
$$T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$$
, se $f(n) = O(n^{\log_b a - \epsilon})$ para $\epsilon > 0$

• Caso 2:
$$T(n) = \Theta(n^{\log_b a} \log n)$$
, se $f(n) = \Theta(n^{\log_b a})$

• Caso 3:
$$T(n) = \Theta(f(n))$$
, se $f(n) = \Omega(n^{\log_b a + \epsilon})$ para $\epsilon > 0$ e se $af(n/b) \le cf(n)$ para $c < 1$ e n suficientemente grande

Teorema Mestre (simplificado)

Sejam $a \ge 1, b > 1, d \ge 0$ constantes, seja T(n) definido por $T(n) = aT(n/b) + O(n^d)$.

$$T(n) = \begin{cases} O(n^{\log_b a}) & \text{if } d < \log_b a \\ O(n^d \log n) & \text{if } d = \log_b a \\ O(n^d) & \text{if } d > \log_b a \end{cases}$$

1

Q1 (T1 19/20): Considere a função recursiva: int f(int n) {

```
int i = 0, j = 0;

for (i = 0; i < n; i++) { // Loop 1
   while (j - i < 2) {
      j++;
   }
}

if (n > 0)
   i = 2*f(n/2) + f(n/2) + f(n/2)

while ( j > 0) { // Loop 2
   j = j / 2;
}

return j;
}
```

- Determine um upper bound medido em função do parâmetro n para o número de iterações dos loops 1 e 2 da função f.
- ullet Determine o menor majorante assimptótico da função f em termos do número n utilizando os métodos que conhece.

Q2 (R1 19/20): Considere a função recursiva:

```
int f(int n) {
  int x = 0;

for (int i = 0; i < n; i++) { // Loop 1
    for (int j=0; j < i; j++) { // Loop 2
        x++;
    }
}

if ((n > 0) && ((n%2) == 1)) {
    x = x + f(n - 1);
}

else if ((n > 0) && ((n%2) == 0)) {
    x = 2*f(n/2);
}

return x;
}
```

- 1. Determine um upper bound medido em função do parâmetro n para o número de iterações dos loops ${\bf 1}$ e ${\bf 2}$ por cada chamada à função f.
- 2. Determine o menor majorante assimptótico da função f em termos do número n utilizando os métodos que conhece.

Q3 (EE 19/20): Considere a seguinte implementação naif de uma fila de prioridade mínima baseada em listas simplesmente ligadas. Uma fila de prioridade é guardada em memória como uma lista de nós, cada qual associado a uma prioridade pri e a um identificador id. A implementação é composta pelas funções:

- Insert(Lst lst, Lst node) que insere o nó node na lista lst;
- Remove(Lst lst, int i) que remove o nó com identificador i da lista lst;
- ExtractQueue(Queue q) que remove o nó com prioridade mínima da fila de prioridade q; e
- DecreaseKey(Queue q, Lst node, int pri) que diminui a prioridade do nó node para pri na fila de prioridade q.

```
typedef struct Node {
   int id;
   int pri;
   struct Node* next;
} *Lst;
typedef struct QueueNode {
   Lst hd;
} *Queue;
int ExtractQueue(Queue q) {
  if (q->hd == NULL) return -1;
  Lst hd = q->hd;
  q->hd = hd->next;
  return hd->id;
}
Lst Remove(Lst lst, int id) {
   if (lst == NULL) return lst;
   if (lst->id == id) return lst->next;
   Lst prev = lst;
   Lst cur = lst->next;
   while (cur != NULL) {
      if (cur->id == id) {
         prev->next = cur->next;
         break;
      prev = cur;
      cur = cur->next;
   }
   return 1st;
}
Lst Insert (Lst lst, Lst node) {
```

```
if (lst == NULL) return node;
  if (node->pri <= lst->pri) {
    node->next = lst;
    return node;
  } else {
          Lst ret = Insert(lst->next, node);
          lst->next = ret;
          return 1st;
  }
}
void DecreaseKey (Queue q, Lst node, int pri) {
  Lst lst = Remove(q->hd, node->id);
  node->pri = pri;
  lst = Insert(lst, node);
  q->hd = lst;
}
```

Determine o menor majorante assimptótico para funções Insert, Remove, ExtractQueue e DecreaseKey em função do número de elementos, n, contidos na fila de prioridade ou lista que respectivamente recebem como argumento. Deve indicar para cada uma das funções a equação do tempo que expressa o número instruções executadas em função do tamanho do input (i.e. T(n) = ...).

```
Q4 (T1 20/21): Considere a função recursiva:
```

```
int f(int n) {
  int sum = 0;

for (int j = n; j>0; j/=2) {
    for (int k=0; k<j; k+=1) { // Loop 1
      sum += 1;
    }
}

for (int i=1; i<n; i*=2) {
    for (int k=n; k>0; k/=2) { // Loop 2
      sum += 1;
    }
}

return sum+4*f(n/2);
}
```

- 1. Determine o menor majorante assimptótico medido em função do parâmetro n para o número total de iterações dos loops $\mathbf 1$ e $\mathbf 2$ por cada chamada à função f.
- 2. Determine o menor majorante assimptótico da função f, em função do parâmetro n, utilizando os métodos que conhece.

Q5 (R1 20/21): Considere a função recursiva:

```
int f(int n) {
  int i = 0, j=0, z=0;
  while (j + z < n) { // Loop 1
    z += 1;
    j += i;
    i += 2;
  }
  int r = 0;
  if (n > 0) r = 3*f(n/2)

  j = 1; z = 0;
  while (j<n) { // Loop 2
    j *= 2;
    z += 1;
  }
  return r+i+z;
}</pre>
```

- 1. Determine o menor majorante assimptótico medido em função do parâmetro n para o número total de iterações dos loops $\mathbf 1$ e $\mathbf 2$ por cada chamada à função f.
- 2. Determine o menor majorante assimptótico da função f, em função do parâmetro n, utilizando os métodos que conhece.

Q6 (EE1 20/21): Considere a função recursiva:

```
int f(int n) {
  int i = 0, j = n;

  if (n <= 1) return 1;

  while(j > 1) {
    i++;
    j = j / 2;
  }

  for (int k = 0; k < 8; k++)
    j += f(n/2);

  while (i > 0) {
    j = j + 2;
    i--;
  }
  return j;
}
```

- 1. Determine o menor majorante assimptótico medido em função do parâmetro n para o número total de iterações dos loops ${\bf 1}$ e ${\bf 2}$ por cada chamada à função f.
- 2. Determine o menor majorante assimptótico da função f, em função do parâmetro n, utilizando os métodos que conhece.