# MC-202 Filas de Prioridade e Heap

Rafael C. S. Schouery rafael@ic.unicamp.br

Universidade Estadual de Campinas

 $2^{\circ}$  semestre/2019

Uma fila de prioridades é uma estrutura de dados com duas operações básicas:

Uma fila de prioridades é uma estrutura de dados com duas operações básicas:

• Inserir um novo elemento

Uma fila de prioridades é uma estrutura de dados com duas operações básicas:

- Inserir um novo elemento
- Remover o elemento com maior chave (prioridade)

Uma fila de prioridades é uma estrutura de dados com duas operações básicas:

- Inserir um novo elemento
- Remover o elemento com maior *chave* (prioridade)

Uma pilha é como uma fila de prioridades:

Uma fila de prioridades é uma estrutura de dados com duas operações básicas:

- Inserir um novo elemento
- Remover o elemento com maior chave (prioridade)

Uma pilha é como uma fila de prioridades:

• o elemento com maior chave é sempre o último inserido

Uma fila de prioridades é uma estrutura de dados com duas operações básicas:

- Inserir um novo elemento
- Remover o elemento com maior chave (prioridade)

Uma pilha é como uma fila de prioridades:

• o elemento com maior chave é sempre o último inserido

Uma fila é como uma fila de prioridades:

Uma fila de prioridades é uma estrutura de dados com duas operações básicas:

- Inserir um novo elemento
- Remover o elemento com maior chave (prioridade)

Uma pilha é como uma fila de prioridades:

• o elemento com maior chave é sempre o último inserido

Uma fila é como uma fila de prioridades:

o elemento com maior chave é sempre o primeiro inserido

Uma fila de prioridades é uma estrutura de dados com duas operações básicas:

- Inserir um novo elemento
- Remover o elemento com maior chave (prioridade)

Uma pilha é como uma fila de prioridades:

• o elemento com maior chave é sempre o último inserido

Uma fila é como uma fila de prioridades:

• o elemento com maior chave é sempre o primeiro inserido

Primeira implementação: armazenar elementos em um vetor

Uma fila de prioridades é uma estrutura de dados com duas operações básicas:

- Inserir um novo elemento
- Remover o elemento com maior chave (prioridade)

Uma pilha é como uma fila de prioridades:

o elemento com maior chave é sempre o último inserido

Uma fila é como uma fila de prioridades:

• o elemento com maior chave é sempre o primeiro inserido

Primeira implementação: armazenar elementos em um vetor

• Mas veremos uma implementação muito melhor

Várias vezes iremos trocar dois elementos de posição

Várias vezes iremos trocar dois elementos de posição

Para tanto, vamos usar a seguinte função:

Várias vezes iremos trocar dois elementos de posição

Para tanto, vamos usar a seguinte função:

```
1 void troca(int *a, int *b) {
2   int t = *a;
3   *a = *b;
4   *b = t;
5 }
```

Várias vezes iremos trocar dois elementos de posição

Para tanto, vamos usar a seguinte função:

```
1 void troca(int *a, int *b) {
2   int t = *a;
3   *a = *b;
4   *b = t;
5 }
```

Ou seja, troca(&v[i], &v[j]) troca os valores de v[i] e v[j]

Várias vezes iremos trocar dois elementos de posição

Para tanto, vamos usar a seguinte função:

```
1 void troca(int *a, int *b) {
2   int t = *a;
3   *a = *b;
4   *b = t;
5 }
```

Ou seja, troca(&v[i], &v[j]) troca os valores de v[i] e v[j]

Outra opção é colocar diretamente no código da função

Várias vezes iremos trocar dois elementos de posição

Para tanto, vamos usar a seguinte função:

```
1 void troca(int *a, int *b) {
2   int t = *a;
3   *a = *b;
4   *b = t;
5 }
```

Ou seja, troca(&v[i], &v[j]) troca os valores de v[i] e v[j]

Outra opção é colocar diretamente no código da função

• não precisa chamar outra função

Várias vezes iremos trocar dois elementos de posição

Para tanto, vamos usar a seguinte função:

```
1 void troca(int *a, int *b) {
2    int t = *a;
3    *a = *b;
4    *b = t;
5 }
```

Ou seja, troca(&v[i], &v[j]) troca os valores de v[i] e v[j]

Outra opção é colocar diretamente no código da função

- não precisa chamar outra função
- um pouco mais rápido

Várias vezes iremos trocar dois elementos de posição

Para tanto, vamos usar a seguinte função:

```
1 void troca(int *a, int *b) {
2   int t = *a;
3   *a = *b;
4   *b = t;
5 }
```

Ou seja, troca(&v[i], &v[j]) troca os valores de v[i] e v[j]

Outra opção é colocar diretamente no código da função

- não precisa chamar outra função
- um pouco mais rápido
- código um pouco mais longo e difícil de entender

```
1 typedef struct {
2    char nome[20];
3    int chave;
4 } Item;
```

```
1 typedef struct {
2   char nome[20];
3   int chave;
4 } Item;
5
6 typedef struct {
7   Item *v;
8   int n, tamanho;
9 } FP;
```

```
1 typedef struct {
2    char nome[20];
3    int chave;
4 } Item;
5
6 typedef struct {
7    Item *v;
8    int n, tamanho;
9 } FP;
10
11 typedef FP * p_fp;
```

```
1 typedef struct {
    char nome[20];
3 int chave;
4 } Item:
5
6 typedef struct {
7 Item *v:
8 int n, tamanho;
9 } FP;
10
11 typedef FP * p_fp;
12
13 p_fp criar_filaprio(int tam);
14
15 void insere(p_fp fprio, Item item);
16
17 Item extrai_maximo(p_fp fprio);
18
19 int vazia(p_fp fprio);
20
21 int cheia(p_fp fprio);
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
2  p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
2   p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
3   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
2   p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
3   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
4   fprio->n = 0;
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
2   p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
3   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
4   fprio->n = 0;
5   fprio->tamanho = tam;
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
2   p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
3   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
4   fprio->n = 0;
5   fprio->tamanho = tam;
6   return fprio;
7 }
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
2   p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
3   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
4   fprio->n = 0;
5   fprio->tamanho = tam;
6   return fprio;
7 }
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
2   p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
3   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
4   fprio->n = 0;
5   fprio->tamanho = tam;
6   return fprio;
7 }
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
2   fprio->v[fprio->n] = item;
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
2   p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
3   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
4   fprio->n = 0;
5   fprio->tamanho = tam;
6   return fprio;
7 }
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
2   fprio->v[fprio->n] = item;
3   fprio->n++;
4 }
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
   p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
3
4
   fprio -> n = 0;
 fprio->tamanho = tam;
6 return fprio;
7 }
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
   fprio->v[fprio->n] = item;
2
   fprio->n++;
3
4 }
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
   p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
3
4
   fprio -> n = 0;
 fprio->tamanho = tam;
5
6 return fprio;
7 }
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
   fprio->v[fprio->n] = item;
2
   fprio->n++;
3
4 }
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
   int j, max = 0;
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
   p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
3
4 fprio->n = 0;
5 fprio->tamanho = tam;
6 return fprio;
7 }
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
   fprio->v[fprio->n] = item;
2
   fprio->n++;
3
4 }
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2
   int j, max = 0;
   for (j = 1; j < fprio -> n; j++)
3
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
   p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
3
4
   fprio -> n = 0;
 fprio->tamanho = tam;
6 return fprio;
7 }
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
    fprio->v[fprio->n] = item;
2
   fprio->n++;
3
4 }
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2
    int j, max = 0;
   for (j = 1; j < fprio->n; j++)
3
      if (fprio->v[max].chave < fprio->v[j].chave)
4
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
   p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
3
4
   fprio -> n = 0;
  fprio->tamanho = tam;
6 return fprio;
7 }
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
    fprio->v[fprio->n] = item;
2
   fprio->n++;
3
4 }
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2
    int j, max = 0;
   for (j = 1; j < fprio->n; j++)
3
      if (fprio->v[max].chave < fprio->v[j].chave)
4
        max = j;
5
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
    p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
    fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
3
4
    fprio->n = 0;
   fprio->tamanho = tam;
    return fprio;
7 }
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
    fprio->v[fprio->n] = item;
2
    fprio->n++;
3
4 }
 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2
    int j, max = 0;
    for (j = 1; j < fprio \rightarrow n; j++)
3
      if (fprio->v[max].chave < fprio->v[j].chave)
4
        max = i:
5
    troca(&(fprio->v[max]), &(fprio->v[fprio->n-1]));
6
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
    p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
    fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
3
4
    fprio->n = 0;
    fprio->tamanho = tam;
5
    return fprio;
7 }
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
    fprio->v[fprio->n] = item;
2
    fprio->n++;
3
4 }
 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2
    int j, max = 0;
    for (j = 1; j < fprio \rightarrow n; j++)
3
      if (fprio->v[max].chave < fprio->v[j].chave)
4
        max = i:
5
    troca(&(fprio->v[max]), &(fprio->v[fprio->n-1]));
6
7
    fprio->n--;
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
2
    p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
3
4
   fprio->n = 0;
   fprio->tamanho = tam;
5
   return fprio;
7 }
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
    fprio->v[fprio->n] = item;
2
   fprio->n++;
3
4 }
 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2
    int j, max = 0;
    for (j = 1; j < fprio \rightarrow n; j++)
3
      if (fprio->v[max].chave < fprio->v[j].chave)
4
        max = i:
5
    troca(&(fprio->v[max]), &(fprio->v[fprio->n-1]));
6
7
    fprio->n--:
    return fprio->v[fprio->n];
8
9 }
```

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
   p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
3
4
   fprio->n = 0;
   fprio->tamanho = tam;
   return fprio;
7 }
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
   fprio->v[fprio->n] = item;
2
   fprio->n++;
3
4 }
 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2
   int j, max = 0;
   for (j = 1; j < fprio->n; j++)
3
      if (fprio->v[max].chave < fprio->v[j].chave)
4
        max = i:
5
   troca(&(fprio->v[max]), &(fprio->v[fprio->n-1]));
6
7
   fprio->n--:
   return fprio->v[fprio->n];
8
9 }
```

Insere em O(1), extrai o máximo em O(n)

```
1 p_fp criar_filaprio(int tam) {
   p_fp fprio = malloc(sizeof(FP));
   fprio->v = malloc(tam * sizeof(Item));
3
4
   fprio->n = 0;
   fprio->tamanho = tam;
   return fprio;
7 }
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
   fprio->v[fprio->n] = item;
2
   fprio->n++;
3
4 }
 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2
   int j, max = 0;
   for (j = 1; j < fprio -> n; j++)
3
      if (fprio->v[max].chave < fprio->v[j].chave)
4
        max = i:
5
   troca(&(fprio->v[max]), &(fprio->v[fprio->n-1]));
6
7
   fprio->n--:
   return fprio->v[fprio->n];
8
9 }
```

Insere em O(1), extrai o máximo em O(n)

• Se mantiver o vetor ordenado, os tempos se invertem

Uma árvore binária é dita completa se:

Uma árvore binária é dita completa se:

• Todos os níveis exceto o último estão cheios

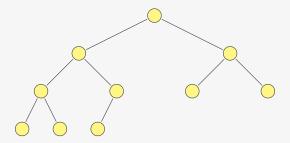
Uma árvore binária é dita completa se:

- Todos os níveis exceto o último estão cheios
- Os nós do último nível estão o mais à esquerda possível

Uma árvore binária é dita completa se:

- Todos os níveis exceto o último estão cheios
- Os nós do último nível estão o mais à esquerda possível

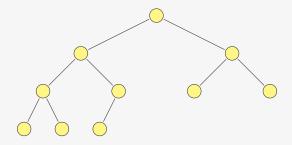
#### Exemplo:



Uma árvore binária é dita completa se:

- Todos os níveis exceto o último estão cheios
- Os nós do último nível estão o mais à esquerda possível

#### Exemplo:

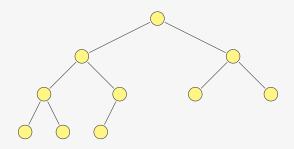


Quantos níveis tem uma árvore binária completa com n nós?

Uma árvore binária é dita completa se:

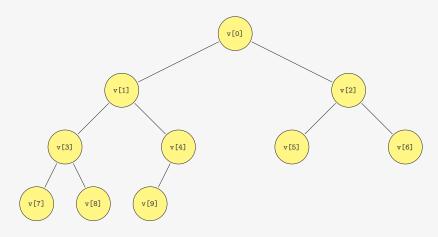
- Todos os níveis exceto o último estão cheios
- Os nós do último nível estão o mais à esquerda possível

#### Exemplo:



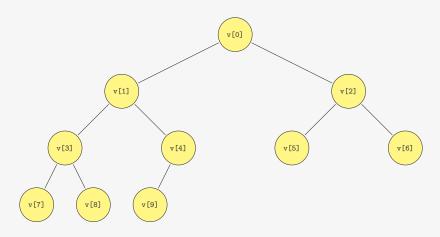
Quantos níveis tem uma árvore binária completa com n nós?

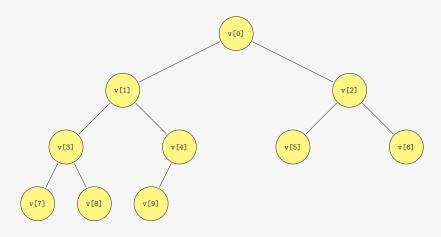
• 
$$\lceil \lg(n+1) \rceil = \frac{O(\lg n)}{n}$$
 níveis



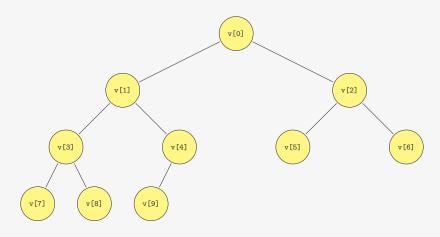
Podemos representar tais árvores usando vetores

• Isso é, não precisamos de ponteiros



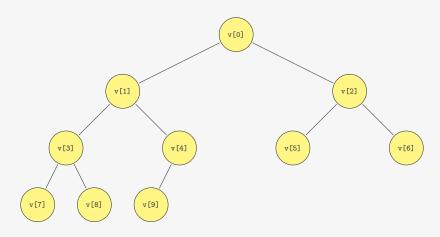


Em relação a v[i]:



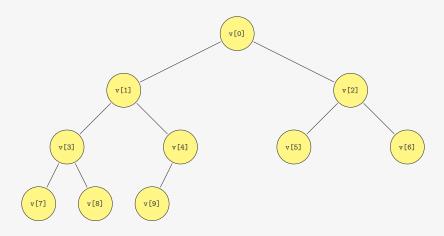
#### Em relação a v[i]:

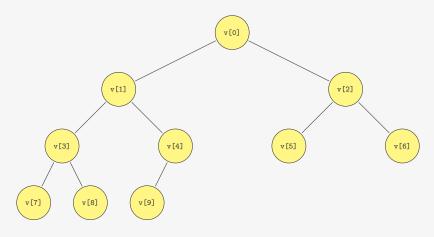
• o filho esquerdo é v[2\*i+1] e o filho direito é v[2\*i+2]



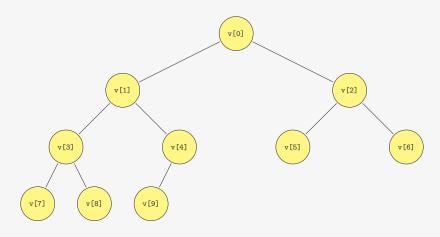
#### Em relação a v[i]:

- o filho esquerdo é v[2\*i+1] e o filho direito é v[2\*i+2]
- o pai é v[(i-1)/2]





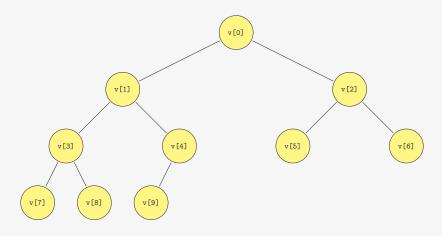
Em um Heap (de máximo):



#### Em um Heap (de máximo):

• Os filhos são menores ou iguais ao pai

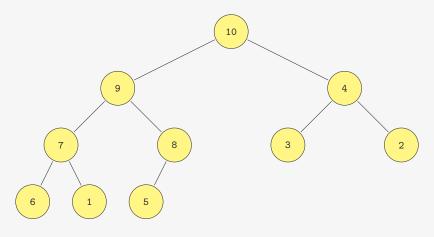
q



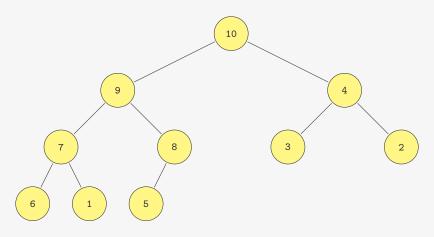
### Em um Heap (de máximo):

- Os filhos são menores ou iguais ao pai
- Ou seja, a raiz é o máximo

q

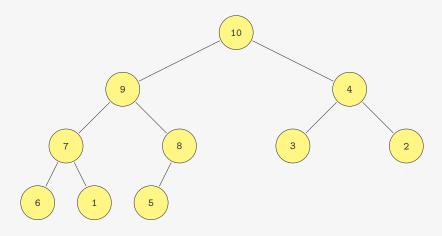


Em um Heap (de máximo):



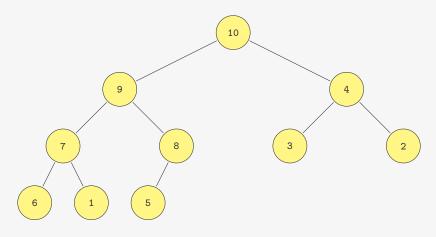
Em um Heap (de máximo):

• Os filhos são menores ou iguais ao pai

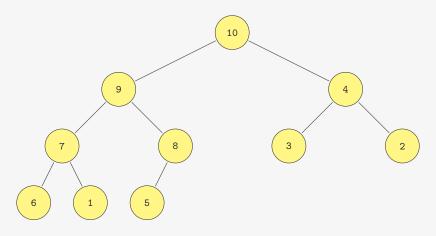


### Em um Heap (de máximo):

- Os filhos são menores ou iguais ao pai
- Ou seja, a raiz é o máximo

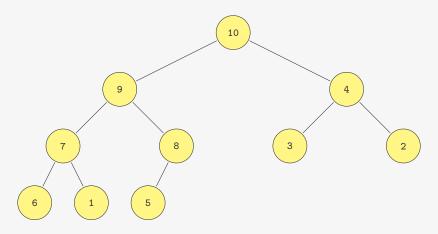


Note que não é uma árvore binária de busca!



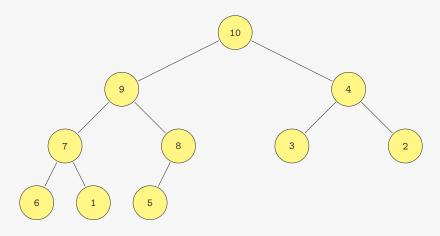
Note que não é uma árvore binária de busca!

• E os dados estão bem menos estruturados

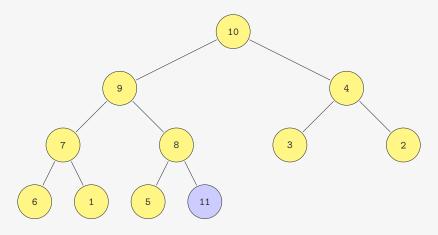


Note que não é uma árvore binária de busca!

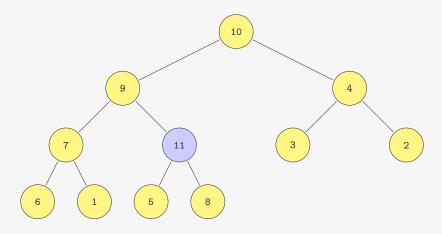
- E os dados estão bem menos estruturados
- pois estamos interessados apenas no máximo



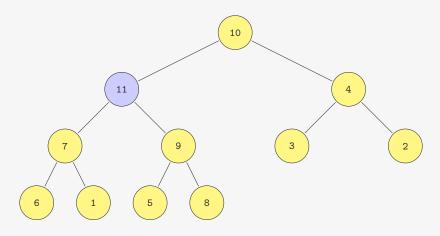
Basta ir subindo no Heap, trocando com o pai se necessário



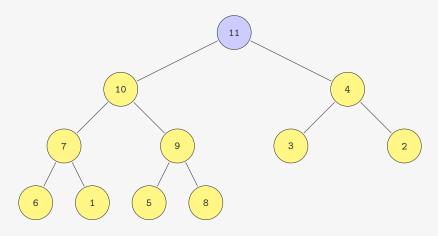
Basta ir subindo no Heap, trocando com o pai se necessário



Basta ir subindo no Heap, trocando com o pai se necessário



Basta ir subindo no Heap, trocando com o pai se necessário



Basta ir subindo no Heap, trocando com o pai se necessário

```
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
```

```
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
2  fprio->v[fprio->n] = item;
```

```
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
2  fprio->v[fprio->n] = item;
3  fprio->n++;
```

```
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
2   fprio->v[fprio->n] = item;
3   fprio->n++;
4   sobe_no_heap(fprio, fprio->n - 1);
5 }
```

```
void insere(p_fp fprio, Item item) {
  fprio->v[fprio->n] = item;
  fprio->n++;
  sobe_no_heap(fprio, fprio->n - 1);
}

#define PAI(i) ((i-1)/2)
```

```
void insere(p_fp fprio, Item item) {
  fprio->v[fprio->n] = item;
  fprio->n++;
  sobe_no_heap(fprio, fprio->n - 1);
}

#define PAI(i) ((i-1)/2)

void sobe_no_heap(p_fp fprio, int k) {
```

```
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
2    fprio->v[fprio->n] = item;
3    fprio->n++;
4    sobe_no_heap(fprio, fprio->n - 1);
5 }
6
7 #define PAI(i) ((i-1)/2)
8
9 void sobe_no_heap(p_fp fprio, int k) {
10    if (k > 0 && fprio->v[PAI(k)].chave < fprio->v[k].chave) {
```

```
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
2    fprio->v[fprio->n] = item;
3    fprio->n++;
4    sobe_no_heap(fprio, fprio->n - 1);
5 }
6
7 #define PAI(i) ((i-1)/2)
8
9 void sobe_no_heap(p_fp fprio, int k) {
10    if (k > 0 && fprio->v[PAI(k)].chave < fprio->v[k].chave) {
11    troca(&fprio->v[k], &fprio->v[PAI(k)]);
```

```
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
    fprio->v[fprio->n] = item;
2
    fprio->n++;
3
    sobe_no_heap(fprio, fprio->n - 1);
5 }
6
7 #define PAI(i) ((i-1)/2)
8
9 void sobe_no_heap(p_fp fprio, int k) {
10
    if (k > 0 && fprio->v[PAI(k)].chave < fprio->v[k].chave) {
      troca(&fprio->v[k], &fprio->v[PAI(k)]);
11
12
      sobe_no_heap(fprio, PAI(k));
13
14 }
```

```
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
    fprio->v[fprio->n] = item;
    fprio->n++;
3
    sobe_no_heap(fprio, fprio->n - 1);
5 }
6
  #define PAI(i) ((i-1)/2)
8
9 void sobe_no_heap(p_fp fprio, int k) {
10
    if (k > 0 && fprio->v[PAI(k)].chave < fprio->v[k].chave) {
      troca(&fprio->v[k], &fprio->v[PAI(k)]);
11
12
      sobe_no_heap(fprio, PAI(k));
13
14 }
```

Tempo de insere:

```
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
    fprio->v[fprio->n] = item;
    fprio->n++;
3
    sobe_no_heap(fprio, fprio->n - 1);
5 }
6
  #define PAI(i) ((i-1)/2)
8
9 void sobe_no_heap(p_fp fprio, int k) {
10
    if (k > 0 && fprio->v[PAI(k)].chave < fprio->v[k].chave) {
      troca(&fprio->v[k], &fprio->v[PAI(k)]);
11
12
      sobe_no_heap(fprio, PAI(k));
13
14 }
```

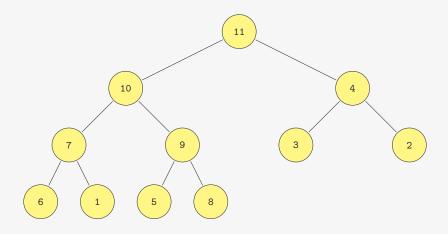
#### Tempo de insere:

No máximo subimos até a raiz

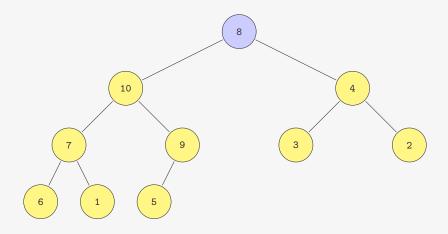
```
1 void insere(p_fp fprio, Item item) {
    fprio->v[fprio->n] = item;
    fprio->n++:
3
    sobe_no_heap(fprio, fprio->n - 1);
5 }
6
  #define PAI(i) ((i-1)/2)
8
  void sobe_no_heap(p_fp fprio, int k) {
10
    if (k > 0 && fprio->v[PAI(k)].chave < fprio->v[k].chave) {
      troca(&fprio->v[k], &fprio->v[PAI(k)]);
11
12
      sobe_no_heap(fprio, PAI(k));
13
14 }
```

#### Tempo de insere:

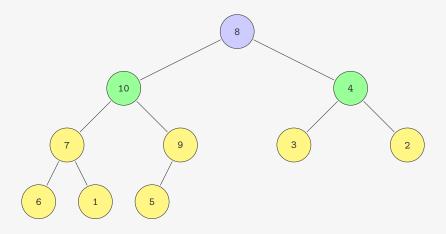
- No máximo subimos até a raiz
- Ou seja,  $O(\lg n)$



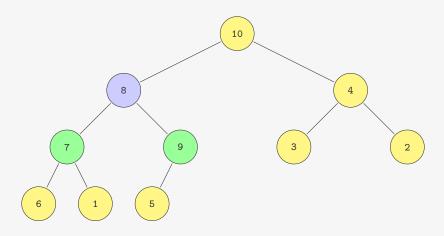
- Trocamos a raiz com o último elemento do heap
- Descemos no heap arrumando
  - Trocamos o pai com o maior dos dois filhos (se necessário)



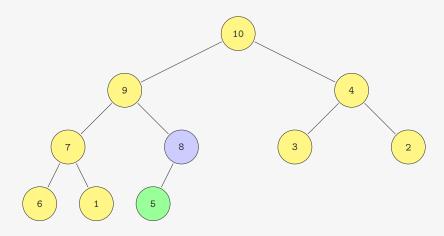
- Trocamos a raiz com o último elemento do heap
- Descemos no heap arrumando
  - Trocamos o pai com o maior dos dois filhos (se necessário)



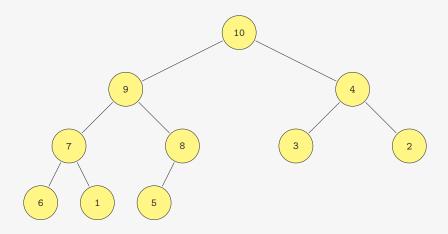
- Trocamos a raiz com o último elemento do heap
- Descemos no heap arrumando
  - Trocamos o pai com o maior dos dois filhos (se necessário)



- Trocamos a raiz com o último elemento do heap
- Descemos no heap arrumando
  - Trocamos o pai com o maior dos dois filhos (se necessário)



- Trocamos a raiz com o último elemento do heap
- Descemos no heap arrumando
  - Trocamos o pai com o maior dos dois filhos (se necessário)



- Trocamos a raiz com o último elemento do heap
- Descemos no heap arrumando
  - Trocamos o pai com o maior dos dois filhos (se necessário)

1 Item extrai\_maximo(p\_fp fprio) {

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2   Item item = fprio->v[0];
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2   Item item = fprio->v[0];
3   troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2   Item item = fprio->v[0];
3   troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
4   fprio->n--;
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2   Item item = fprio->v[0];
3   troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
4   fprio->n--;
5   desce_no_heap(fprio, 0);
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2   Item item = fprio->v[0];
3   troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
4   fprio->n--;
5   desce_no_heap(fprio, 0);
6   return item;
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2    Item item = fprio->v[0];
3    troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
4    fprio->n--;
5    desce_no_heap(fprio, 0);
6    return item;
7  }
8
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
2   Item item = fprio->v[0];
3   troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
4   fprio->n--;
5   desce_no_heap(fprio, 0);
6   return item;
7 }
8
9 #define F_ESQ(i) (2*i+1) /*Filho esquerdo de i*/
10 #define F_DIR(i) (2*i+2) /*Filho direito de i*/
11
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
    Item item = fprio->v[0];
2
   troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
3
  fprio->n--;
4
5 desce_no_heap(fprio, 0);
    return item;
6
7 }
8
9 #define F_ESQ(i) (2*i+1) /*Filho esquerdo de i*/
10 #define F_DIR(i) (2*i+2) /*Filho direito de i*/
11
12 void desce_no_heap(p_fp fprio, int k) {
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
    Item item = fprio->v[0];
2
   troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
3
4 fprio->n--;
5 desce_no_heap(fprio, 0);
    return item;
6
7 }
8
9 #define F_ESQ(i) (2*i+1) /*Filho esquerdo de i*/
10 #define F_DIR(i) (2*i+2) /*Filho direito de i*/
11
12 void desce_no_heap(p_fp fprio, int k) {
13
    int maior_filho;
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
    Item item = fprio->v[0];
2
   troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
3
4 fprio->n--;
5 desce_no_heap(fprio, 0);
    return item;
6
7 }
8
9 #define F_ESQ(i) (2*i+1) /*Filho esquerdo de i*/
10 #define F_DIR(i) (2*i+2) /*Filho direito de i*/
11
12 void desce_no_heap(p_fp fprio, int k) {
13 int maior_filho;
14 if (F_ESQ(k) < fprio->n) {
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
    Item item = fprio->v[0];
2
   troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
3
4 fprio->n--;
5 desce_no_heap(fprio, 0);
    return item;
6
7 }
8
9 #define F_ESQ(i) (2*i+1) /*Filho esquerdo de i*/
10 #define F_DIR(i) (2*i+2) /*Filho direito de i*/
11
12 void desce_no_heap(p_fp fprio, int k) {
13
  int maior_filho;
  if (F_ESQ(k) < fprio->n) {
14
      maior filho = F ESQ(k);
15
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
    Item item = fprio->v[0];
2
   troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
3
4 fprio->n--;
5 desce_no_heap(fprio, 0);
    return item;
6
7 }
8
9 #define F_ESQ(i) (2*i+1) /*Filho esquerdo de i*/
10 #define F_DIR(i) (2*i+2) /*Filho direito de i*/
11
12 void desce_no_heap(p_fp fprio, int k) {
13
    int maior_filho;
    if (F_ESQ(k) < fprio->n) {
14
      maior filho = F ESQ(k);
15
      if (F_DIR(k) < fprio->n &&
16
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
    Item item = fprio->v[0];
2
    troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
3
    fprio->n--;
4
5 desce_no_heap(fprio, 0);
    return item;
6
7 }
8
9 #define F_ESQ(i) (2*i+1) /*Filho esquerdo de i*/
10 #define F_DIR(i) (2*i+2) /*Filho direito de i*/
11
12 void desce_no_heap(p_fp fprio, int k) {
13
    int maior_filho;
    if (F_ESQ(k) < fprio->n) {
14
      maior filho = F ESQ(k);
15
      if (F_DIR(k) < fprio->n &&
16
          fprio->v[F_ESQ(k)].chave < fprio->v[F_DIR(k)].chave)
17
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
    Item item = fprio->v[0];
2
    troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
3
    fprio->n--;
4
    desce_no_heap(fprio, 0);
5
    return item;
6
7 }
8
9 #define F ESQ(i) (2*i+1) /*Filho esquerdo de i*/
10 #define F_DIR(i) (2*i+2) /*Filho direito de i*/
11
12 void desce_no_heap(p_fp fprio, int k) {
13
    int maior_filho;
    if (F_ESQ(k) < fprio->n) {
14
      maior filho = F ESQ(k);
15
      if (F_DIR(k) < fprio->n &&
16
          fprio->v[F_ESQ(k)].chave < fprio->v[F_DIR(k)].chave)
17
        maior_filho = F_DIR(k);
18
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
    Item item = fprio->v[0];
2
   troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
3
    fprio->n--;
4
5 desce_no_heap(fprio, 0);
    return item;
6
7 }
8
9 #define F ESQ(i) (2*i+1) /*Filho esquerdo de i*/
10 #define F_DIR(i) (2*i+2) /*Filho direito de i*/
11
12 void desce_no_heap(p_fp fprio, int k) {
13
    int maior_filho;
    if (F_ESQ(k) < fprio->n) {
14
      maior filho = F ESQ(k);
15
      if (F_DIR(k) < fprio->n &&
16
          fprio->v[F_ESQ(k)].chave < fprio->v[F_DIR(k)].chave)
17
        maior_filho = F_DIR(k);
18
      if (fprio->v[k].chave < fprio->v[maior_filho].chave) {
19
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
    Item item = fprio->v[0];
2
    troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
3
    fprio->n--;
4
    desce_no_heap(fprio, 0);
5
    return item;
6
7 }
8
9 #define F ESQ(i) (2*i+1) /*Filho esquerdo de i*/
10 #define F_DIR(i) (2*i+2) /*Filho direito de i*/
11
12 void desce_no_heap(p_fp fprio, int k) {
13
    int maior_filho;
    if (F_ESQ(k) < fprio->n) {
14
      maior filho = F ESQ(k);
15
      if (F_DIR(k) < fprio->n &&
16
          fprio->v[F_ESQ(k)].chave < fprio->v[F_DIR(k)].chave)
17
        maior_filho = F_DIR(k);
18
      if (fprio->v[k].chave < fprio->v[maior_filho].chave) {
19
        troca(&fprio->v[k], &fprio->v[maior_filho]);
20
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
    Item item = fprio->v[0];
2
    troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
3
    fprio->n--;
4
    desce_no_heap(fprio, 0);
5
    return item;
6
7 }
8
9 #define F ESQ(i) (2*i+1) /*Filho esquerdo de i*/
10 #define F_DIR(i) (2*i+2) /*Filho direito de i*/
11
12 void desce_no_heap(p_fp fprio, int k) {
13
    int maior_filho;
    if (F_ESQ(k) < fprio->n) {
14
      maior filho = F ESQ(k);
15
      if (F_DIR(k) < fprio->n &&
16
           fprio->v[F_ESQ(k)].chave < fprio->v[F_DIR(k)].chave)
17
         maior_filho = F_DIR(k);
18
      if (fprio->v[k].chave < fprio->v[maior_filho].chave) {
19
        troca(&fprio->v[k], &fprio->v[maior_filho]);
20
         desce_no_heap(fprio, maior_filho);
21
22
23
24 }
```

```
1 Item extrai_maximo(p_fp fprio) {
    Item item = fprio->v[0];
2
    troca(&fprio->v[0], &fprio->v[fprio->n - 1]);
3
    fprio->n--;
4
    desce_no_heap(fprio, 0);
5
    return item;
6
7 }
8
9 #define F_ESQ(i) (2*i+1) /*Filho esquerdo de i*/
10 #define F_DIR(i) (2*i+2) /*Filho direito de i*/
11
12 void desce_no_heap(p_fp fprio, int k) {
13
    int maior_filho;
    if (F_ESQ(k) < fprio->n) {
14
      maior filho = F ESQ(k);
15
      if (F_DIR(k) < fprio->n &&
16
           fprio->v[F_ESQ(k)].chave < fprio->v[F_DIR(k)].chave)
17
         maior_filho = F_DIR(k);
18
      if (fprio->v[k].chave < fprio->v[maior_filho].chave) {
19
         troca(&fprio->v[k], &fprio->v[maior_filho]);
20
         desce_no_heap(fprio, maior_filho);
21
22
23
24
```

Tempo de extrai\_maximo:  $O(\lg n)$ 

Com o que vimos, é fácil mudar a prioridade de um item

Com o que vimos, é fácil mudar a prioridade de um item

• Se a prioridade aumentar, precisamos subir arrumando

Com o que vimos, é fácil mudar a prioridade de um item

- Se a prioridade aumentar, precisamos subir arrumando
- Se a prioridade diminuir, precisamos descer arrumando

Com o que vimos, é fácil mudar a prioridade de um item

- Se a prioridade aumentar, precisamos subir arrumando
- Se a prioridade diminuir, precisamos descer arrumando

```
void muda_prioridade(p_fp fprio, int k, int valor) {
   if (fprio->v[k].chave < valor) {
     fprio->v[k].chave = valor;
     sobe_no_heap(fprio, k);
   } else {
     fprio->v[k].chave = valor;
     desce_no_heap(fprio, k);
   }
}
```

Com o que vimos, é fácil mudar a prioridade de um item

- Se a prioridade aumentar, precisamos subir arrumando
- Se a prioridade diminuir, precisamos descer arrumando

```
void muda_prioridade(p_fp fprio, int k, int valor) {
   if (fprio->v[k].chave < valor) {
     fprio->v[k].chave = valor;
     sobe_no_heap(fprio, k);
   } else {
     fprio->v[k].chave = valor;
     desce_no_heap(fprio, k);
   }
}
```

Tempo:  $O(\lg n)$ 

Com o que vimos, é fácil mudar a prioridade de um item

- Se a prioridade aumentar, precisamos subir arrumando
- Se a prioridade diminuir, precisamos descer arrumando

```
void muda_prioridade(p_fp fprio, int k, int valor) {
   if (fprio->v[k].chave < valor) {
     fprio->v[k].chave = valor;
     sobe_no_heap(fprio, k);
} else {
   fprio->v[k].chave = valor;
   desce_no_heap(fprio, k);
}
```

#### Tempo: $O(\lg n)$

mas precisamos saber a posição do item no heap

Com o que vimos, é fácil mudar a prioridade de um item

- Se a prioridade aumentar, precisamos subir arrumando
- Se a prioridade diminuir, precisamos descer arrumando

```
void muda_prioridade(p_fp fprio, int k, int valor) {
   if (fprio->v[k].chave < valor) {
      fprio->v[k].chave = valor;
      sobe_no_heap(fprio, k);
   } else {
      fprio->v[k].chave = valor;
      desce_no_heap(fprio, k);
   }
}
```

#### Tempo: $O(\lg n)$

- mas precisamos saber a posição do item no heap
- e percorrer o heap para achar o item leva O(n)

Com o que vimos, é fácil mudar a prioridade de um item

- Se a prioridade aumentar, precisamos subir arrumando
- Se a prioridade diminuir, precisamos descer arrumando

```
void muda_prioridade(p_fp fprio, int k, int valor) {
   if (fprio->v[k].chave < valor) {
      fprio->v[k].chave = valor;
      sobe_no_heap(fprio, k);
   } else {
      fprio->v[k].chave = valor;
      desce_no_heap(fprio, k);
   }
}
```

#### Tempo: $O(\lg n)$

- mas precisamos saber a posição do item no heap
- e percorrer o heap para achar o item leva O(n)
  - dá para fazer melhor?

Se os itens tiverem um campo id com valores de 0 a n-1

• Criamos um vetor de **n** posições

- Criamos um vetor de n posições
- Como parte da struct do heap

- Criamos um vetor de n posições
- Como parte da struct do heap
- Que armazena a posição do item no heap

- Criamos um vetor de n posições
- Como parte da **struct** do heap
- Que armazena a posição do item no heap
- ullet Em  $\mathrm{O}(1)$  encontramos a posição do item no heap

Se os itens tiverem um campo id com valores de 0 a n-1

- Criamos um vetor de n posições
- Como parte da struct do heap
- Que armazena a posição do item no heap
- ullet Em O(1) encontramos a posição do item no heap

Como modificar os algoritmos para atualizar esse vetor?

Se os itens tiverem um campo id com valores de 0 a n-1

- Criamos um vetor de n posições
- Como parte da struct do heap
- Que armazena a posição do item no heap
- Em O(1) encontramos a posição do item no heap

Como modificar os algoritmos para atualizar esse vetor?

Toda vez que fizer uma troca, troque também as posições

Se os itens tiverem um campo id com valores de 0 a n-1

- Criamos um vetor de n posições
- Como parte da struct do heap
- Que armazena a posição do item no heap
- Em O(1) encontramos a posição do item no heap

Como modificar os algoritmos para atualizar esse vetor?

Toda vez que fizer uma troca, troque também as posições

E se os itens não tiverem esse campo id?

Se os itens tiverem um campo id com valores de 0 a n-1

- Criamos um vetor de n posições
- Como parte da struct do heap
- Que armazena a posição do item no heap
- Em O(1) encontramos a posição do item no heap

Como modificar os algoritmos para atualizar esse vetor?

Toda vez que fizer uma troca, troque também as posições

E se os itens não tiverem esse campo id?

Atribua ids aos elementos você mesmo

Se os itens tiverem um campo id com valores de 0 a n-1

- Criamos um vetor de n posições
- Como parte da struct do heap
- Que armazena a posição do item no heap
- Em O(1) encontramos a posição do item no heap

Como modificar os algoritmos para atualizar esse vetor?

Toda vez que fizer uma troca, troque também as posições

E se os itens não tiverem esse campo id?

- Atribua ids aos elementos você mesmo
- Use uma estrutura de dados para encontrar o id rapidamente

Se os itens tiverem um campo id com valores de 0 a n-1

- Criamos um vetor de n posições
- Como parte da struct do heap
- Que armazena a posição do item no heap
- Em O(1) encontramos a posição do item no heap

Como modificar os algoritmos para atualizar esse vetor?

Toda vez que fizer uma troca, troque também as posições

E se os itens não tiverem esse campo id?

- Atribua ids aos elementos você mesmo
- Use uma estrutura de dados para encontrar o id rapidamente
- Ex: ABBs ou Tabela de Hashing (veremos no futuro)

#### Exercício

Crie versões iterativas de desce\_no\_heap e sobe\_no\_heap