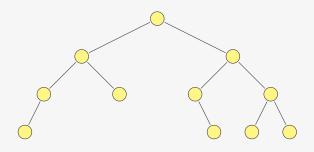
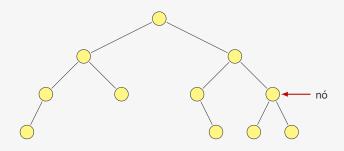
MC-202 — Unidade 15 Árvores Binárias

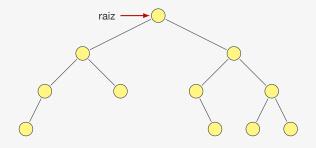
Rafael C. S. Schouery rafael@ic.unicamp.br

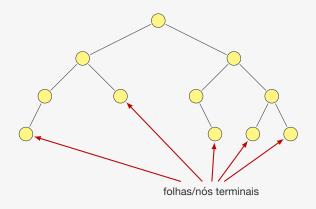
Universidade Estadual de Campinas

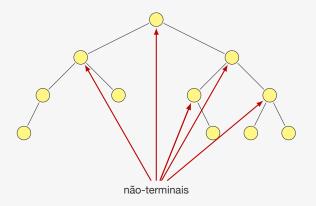
2° semestre/2017

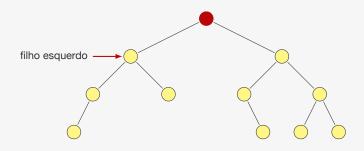


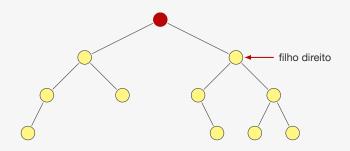


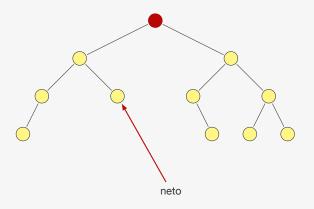


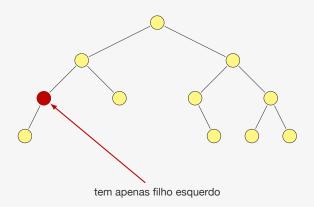


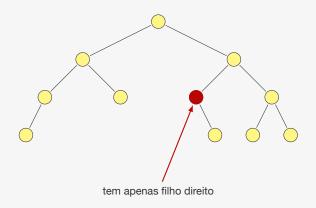


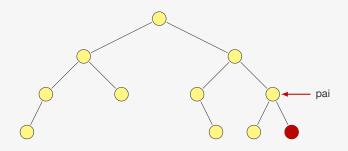


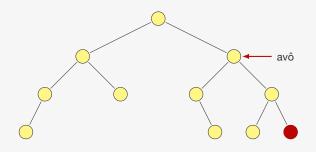


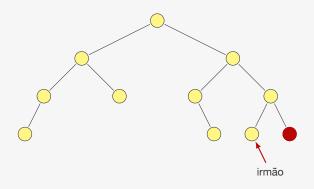


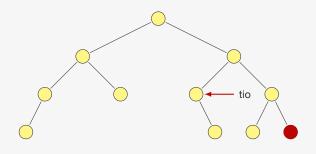


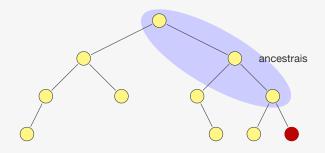


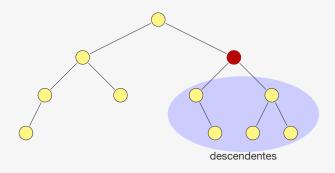


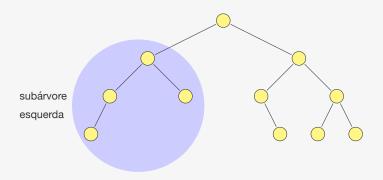


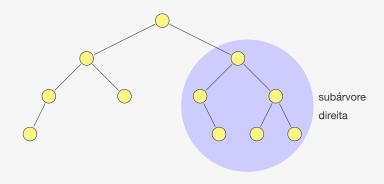


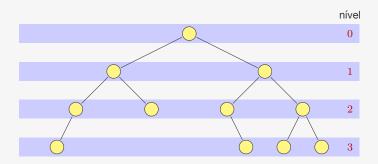


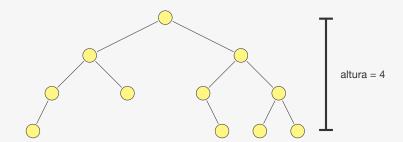




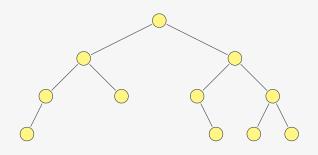






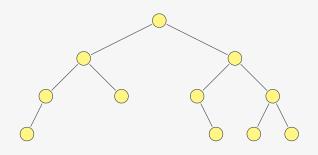


Exemplo de uma árvore binária:



Uma árvore binária é:

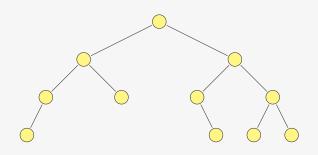
Exemplo de uma árvore binária:



Uma árvore binária é:

• Ou o conjunto vazio

Exemplo de uma árvore binária:

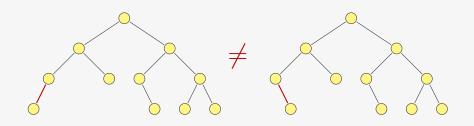


Uma árvore binária é:

- Ou o conjunto vazio
- Ou um nó conectado a duas árvores binárias

-

Comparando com atenção



Ordem dos filhos é relevante!

Se a altura é h, então a árvore:

Se a altura é h, então a árvore:

• tem no mínimo h nós



Se a altura é h, então a árvore:

- tem no mínimo h nós
- tem no máximo $2^h 1$ nós



Se a altura é h, então a árvore:

- tem no mínimo h nós
- tem no máximo $2^h 1$ nós



Se a altura é h, então a árvore:

- tem no mínimo h nós
- tem no máximo $2^h 1$ nós



Se a árvore tem $n \ge 1$ nós, então:

• a altura é no mínimo $\lceil \lg(n+1) \rceil$

Se a altura é h, então a árvore:

- tem no mínimo h nós
- tem no máximo $2^h 1$ nós



- a altura é no mínimo $\lceil \lg(n+1) \rceil$
 - quando a árvore é completa

Se a altura é h, então a árvore:

- tem no mínimo h nós
- tem no máximo $2^h 1$ nós



- a altura é no mínimo $\lceil \lg(n+1) \rceil$
 - quando a árvore é completa
- a altura é no máximo n

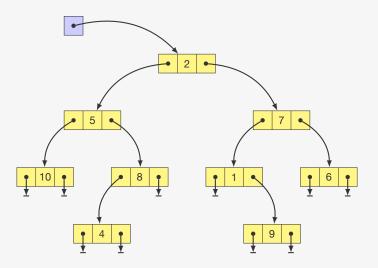
Se a altura é h, então a árvore:

- tem no mínimo h nós
- tem no máximo 2^h − 1 nós

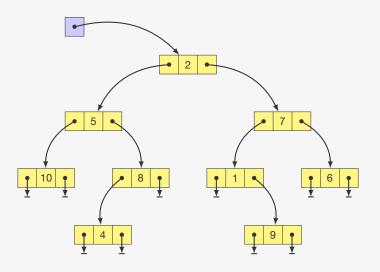


- a altura é no mínimo $\lceil \lg(n+1) \rceil$
 - quando a árvore é completa
- a altura é no máximo n
 - quando cada nó não-terminal tem apenas um filho

Implementação



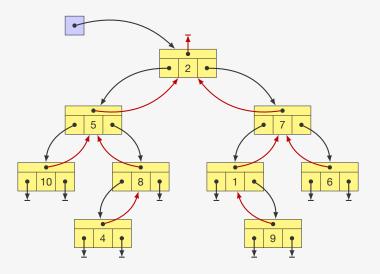
Implementação



E se quisermos saber o pai de um nó?

ľ

Implementação com ponteiro para pai



Implementação em C

```
1 typedef struct No {
2    int dado;
3    struct No *esq, *dir; /* *pai */
4 } No;
5
6 typedef No * p_no;
7
8 p_no criar_arvore(int x, p_no esq, p_no dir);
9
10 p_no procurar_no(p_no raiz, int x);
11
12 int numero_nos(p_no raiz);
13
14 int altura(p_no raiz);
```

```
1 p_no criar_arvore(int x, p_no esq, p_no dir) {
2   p_no r = malloc(sizeof(No));
3   r->dado = x;
4   r->esq = esq;
5   r->dir = dir;
6   return r;
7 }
```

```
1 p_no criar_arvore(int x, p_no esq, p_no dir) {
2   p_no r = malloc(sizeof(No));
3   r->dado = x;
4   r->esq = esq;
5   r->dir = dir;
6   return r;
7 }
```

Árvores são estruturas definidas recursivamente

```
1 p_no criar_arvore(int x, p_no esq, p_no dir) {
2   p_no r = malloc(sizeof(No));
3   r->dado = x;
4   r->esq = esq;
5   r->dir = dir;
6   return r;
7 }
```

Árvores são estruturas definidas recursivamente

basta observar a função criar_arvore

```
1 p_no criar_arvore(int x, p_no esq, p_no dir) {
2   p_no r = malloc(sizeof(No));
3   r->dado = x;
4   r->esq = esq;
5   r->dir = dir;
6   return r;
7 }
```

Árvores são estruturas definidas recursivamente

- basta observar a função criar_arvore
- faremos muitos algoritmos recursivos

```
1 p_no criar_arvore(int x, p_no esq, p_no dir) {
2   p_no r = malloc(sizeof(No));
3   r->dado = x;
4   r->esq = esq;
5   r->dir = dir;
6   return r;
7 }
```

Árvores são estruturas definidas recursivamente

- basta observar a função criar_arvore
- faremos muitos algoritmos recursivos

```
1 p_no procurar_no(p_no raiz, int x) {
2   p_no esq;
3   if (raiz == NULL || raiz->dado == x)
4    return raiz;
5   esq = procurar_no(raiz->esq, x);
6   if (esq != NULL)
7   return esq;
8   return procurar_no(raiz->dir, x);
9 }
```

```
1 int numero_nos(p_no raiz) {
2   if (raiz == NULL)
3    return 0;
4   return numero_nos(raiz->esq) + numero_nos(raiz->dir) + 1;
5 }
```

```
1 int numero_nos(p_no raiz) {
2 if (raiz == NULL)
   return 0;
4 return numero_nos(raiz->esq) + numero_nos(raiz->dir) + 1;
5 }
1 int altura(p_no raiz) {
2 int h_esq, h_dir;
3 if (raiz == NULL)
  return 0:
5 h_esq = altura(raiz->esq);
6 h dir = altura(raiz->dir);
   return 1 + (h_esq > h_dir ? h_esq : h_dir);
7
8 }
```

```
1 int numero_nos(p_no raiz) {
2 if (raiz == NULL)
   return 0;
4 return numero_nos(raiz->esq) + numero_nos(raiz->dir) + 1;
5 }
1 int altura(p_no raiz) {
2 int h_esq, h_dir;
3 if (raiz == NULL)
4 return 0:
5 h_esq = altura(raiz->esq);
6 h dir = altura(raiz->dir);
   return 1 + (h_esq > h_dir ? h_esq : h_dir);
8 }
```

Exercício: faça versões sem recursão dos algoritmos acima

```
1 int numero_nos(p_no raiz) {
2 if (raiz == NULL)
     return 0:
4 return numero_nos(raiz->esq) + numero_nos(raiz->dir) + 1;
5 }
1 int altura(p_no raiz) {
2 int h_esq, h_dir;
3 if (raiz == NULL)
4 return 0:
5 h_esq = altura(raiz->esq);
6 h dir = altura(raiz->dir);
   return 1 + (h_esq > h_dir ? h_esq : h_dir);
8 }
```

Exercício: faça versões sem recursão dos algoritmos acima

• você vai precisar de uma pilha...

Dado um vetor \underline{v} com \underline{n} números, queremos criar um torneio

Dado um vetor v com n números, queremos criar um torneio

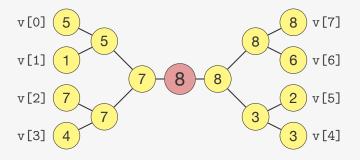
• Decidir qual é o maior número em um esquema de chaves

Dado um vetor v com n números, queremos criar um torneio

- Decidir qual é o maior número em um esquema de chaves
 - Ex.: para n = 8, temos quartas de final, semifinal e final

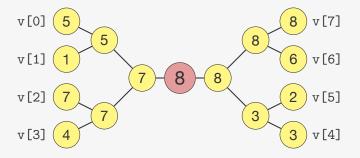
Dado um vetor v com n números, queremos criar um torneio

- Decidir qual é o maior número em um esquema de chaves
 - Ex.: para n = 8, temos quartas de final, semifinal e final

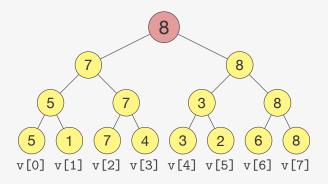


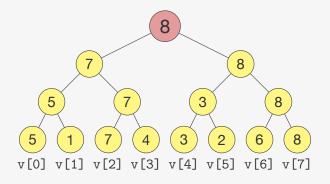
Dado um vetor v com n números, queremos criar um torneio

- Decidir qual é o maior número em um esquema de chaves
 - Ex.: para n = 8, temos quartas de final, semifinal e final

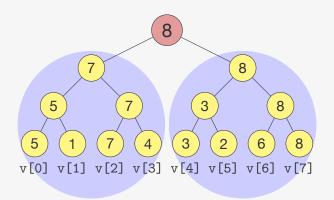


É uma árvore binária, onde o valor do pai é o maior valor dos seus filhos



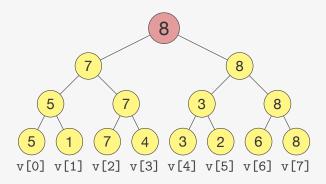


Para resolver o torneio:



Para resolver o torneio:

• resolva o torneio das duas subárvores recursivamente



Para resolver o torneio:

- resolva o torneio das duas subárvores recursivamente
- decida o vencedor

```
1 p_no torneio(int *v, int l, int r) {
    int m = (1+r)/2;
    p_no raiz = criar_arvore(v[m], NULL, NULL);
    if (1 < r) {
      raiz->esq = torneio(v, 1, m);
5
       raiz->dir = torneio(v, m+1, r);
6
7
       if (raiz->esq->dado > raiz->dir->dado)
8
         raiz->dado = raiz->esg->dado;
      else
10
         raiz->dado = raiz->dir->dado;
11
12
    return raiz:
13 }
                                  v[0] v[1] v[2] v[3] v[4] v[5] v[6] v[7]
```

A pré-ordem

A pré-ordem

• primeiro visita (processa) a raiz

A pré-ordem

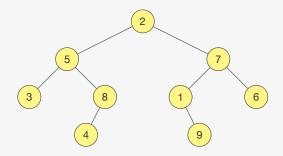
- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda

A pré-ordem

- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita

A pré-ordem

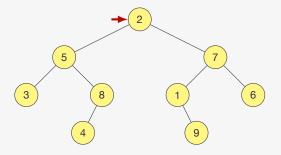
- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



Ex:

A pré-ordem

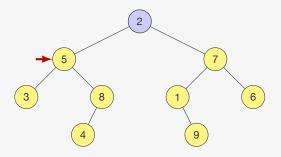
- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



Ex:

A pré-ordem

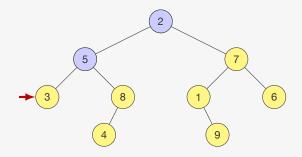
- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



Ex: 2,

A pré-ordem

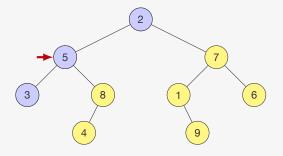
- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



Ex: 2, 5,

A pré-ordem

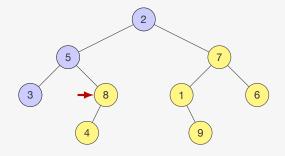
- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



Ex: 2, 5, 3,

A pré-ordem

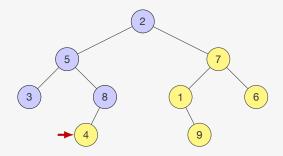
- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



Ex: 2, 5, 3,

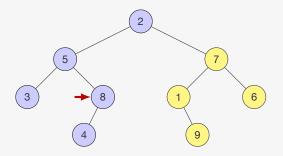
A pré-ordem

- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



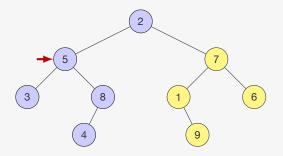
A pré-ordem

- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



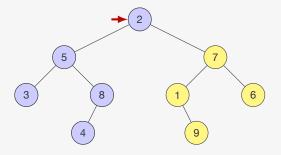
A pré-ordem

- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



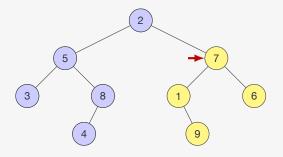
A pré-ordem

- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



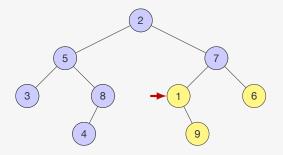
A pré-ordem

- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



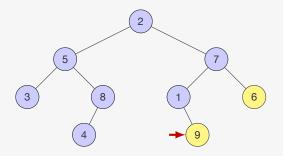
A pré-ordem

- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



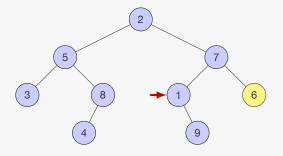
A pré-ordem

- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



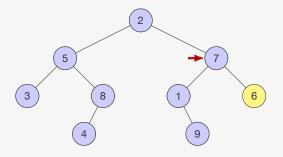
A pré-ordem

- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



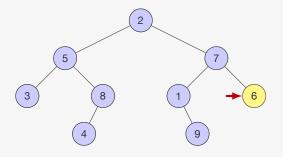
A pré-ordem

- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



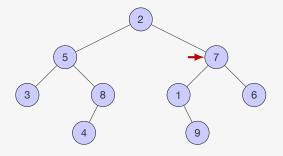
A pré-ordem

- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



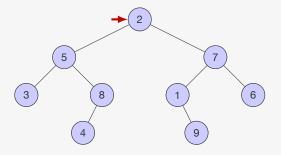
A pré-ordem

- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



A pré-ordem

- primeiro visita (processa) a raiz
- depois a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita



A pós-ordem

A pós-ordem

• primeiro visita a subárvore esquerda

A pós-ordem

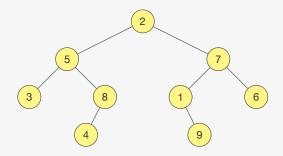
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita

A pós-ordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz

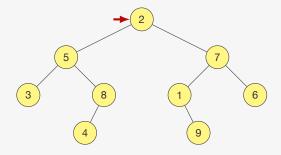
A pós-ordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



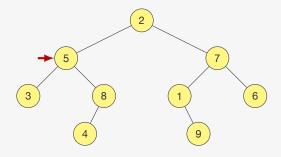
A pós-ordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



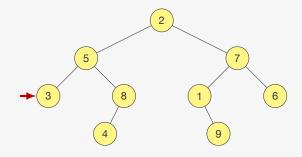
A pós-ordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



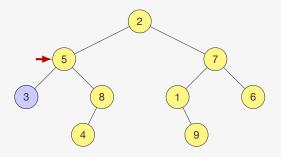
A pós-ordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



A pós-ordem

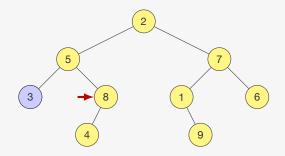
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



Ex: 3,

A pós-ordem

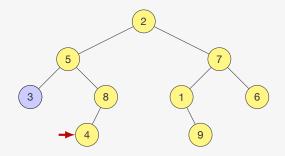
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



Ex: 3,

A pós-ordem

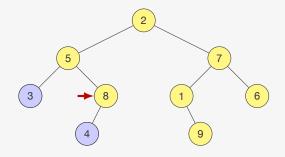
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



Ex: 3,

A pós-ordem

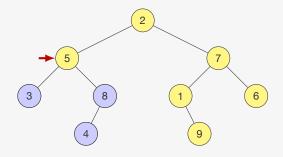
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



Ex: 3, 4,

A pós-ordem

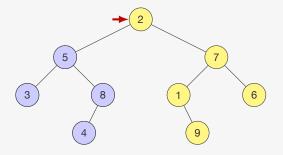
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



Ex: 3, 4, 8,

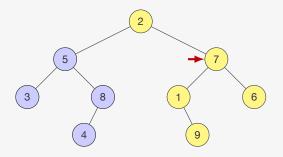
A pós-ordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



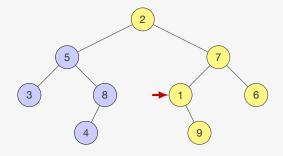
A pós-ordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



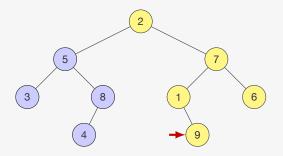
A pós-ordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



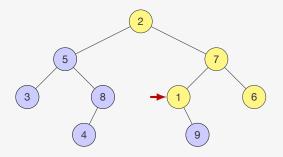
A pós-ordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



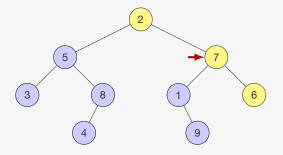
A pós-ordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



A pós-ordem

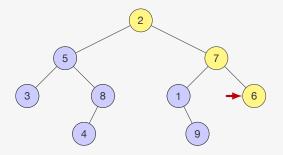
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



Ex: 3, 4, 8, 5, 9, 1,

A pós-ordem

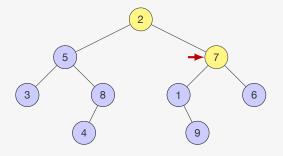
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



Ex: 3, 4, 8, 5, 9, 1,

A pós-ordem

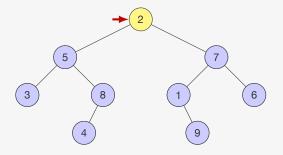
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



Ex: 3, 4, 8, 5, 9, 1, 6,

A pós-ordem

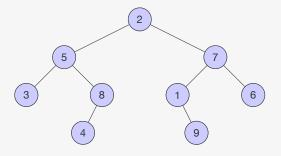
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



Ex: 3, 4, 8, 5, 9, 1, 6, 7,

A pós-ordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois a subárvore direita
- e por último visita a raiz



Ex: 3, 4, 8, 5, 9, 1, 6, 7, 2

A inordem

A inordem

• primeiro visita a subárvore esquerda

A inordem

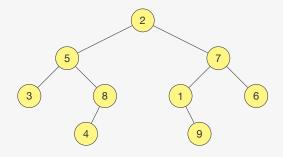
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz

A inordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita

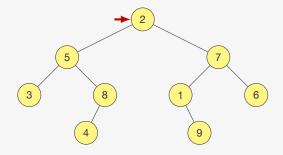
A inordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



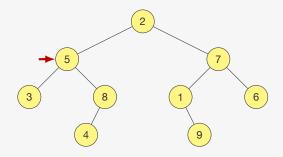
A inordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



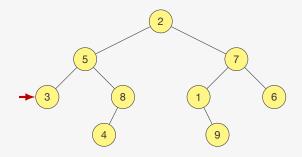
A inordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



A inordem

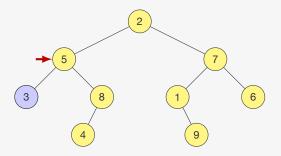
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex:

A inordem

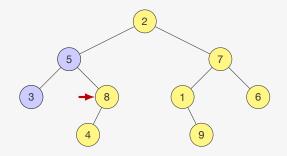
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex: 3,

A inordem

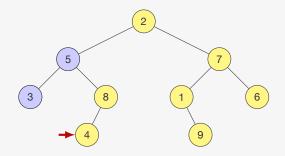
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex: 3, 5,

A inordem

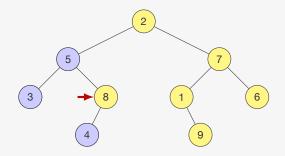
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex: 3, 5,

A inordem

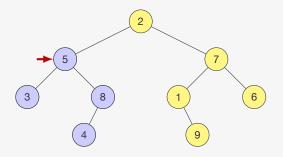
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex: 3, 5, 4,

A inordem

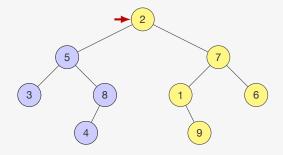
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex: 3, 5, 4, 8,

A inordem

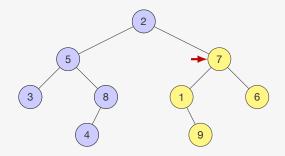
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex: 3, 5, 4, 8,

A inordem

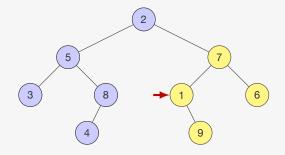
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex: 3, 5, 4, 8, 2,

A inordem

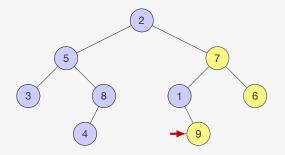
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex: 3, 5, 4, 8, 2,

A inordem

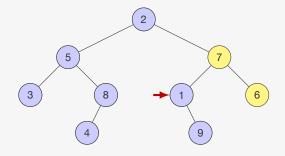
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex: 3, 5, 4, 8, 2, 1,

A inordem

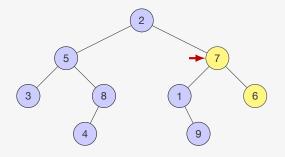
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex: 3, 5, 4, 8, 2, 1, 9,

A inordem

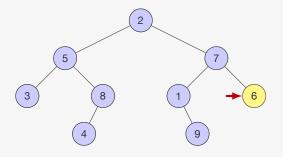
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex: 3, 5, 4, 8, 2, 1, 9,

A inordem

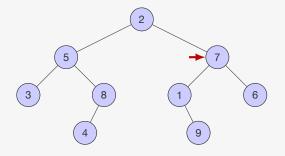
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex: 3, 5, 4, 8, 2, 1, 9, 7,

A inordem

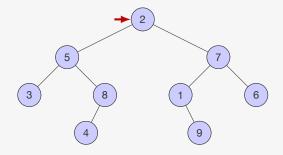
- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex: 3, 5, 4, 8, 2, 1, 9, 7, 6

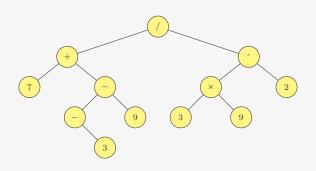
A inordem

- primeiro visita a subárvore esquerda
- depois visita a raiz
- e por última visita a subárvore direita



Ex: 3, 5, 4, 8, 2, 1, 9, 7, 6

Percurso em profundidade e expressões



Notação

- Pré-fixa: / + 7 - 3 9 ^ × 3 9 2
- Pós-fixa: 7 3 9 + 3 9 × 2 ^ /
- Infixa: $7 + -3 9/3 \times 9 \wedge 2$

Implementação de percurso em profundidade

```
1 void pre_ordem(p_no raiz) {
2   if (raiz) {
3     printf("%d ", raiz->dado); /* visita raiz */
4     pre_ordem(raiz->esq);
5     pre_ordem(raiz->dir);
6   }
7 }
```

Implementação de percurso em profundidade

```
1 void pre_ordem(p_no raiz) {
   if (raiz) {
3
      printf("%d ", raiz->dado); /* visita raiz */
     pre_ordem(raiz->esq);
4
5
     pre_ordem(raiz->dir);
6
7 }
1 void pos_ordem(p_no raiz) {
   if (raiz) {
3
     pos_ordem(raiz->esq);
      pos_ordem(raiz->dir);
4
5
     printf("%d ", raiz->dado); /* visita raiz */
6
7 }
```

Implementação de percurso em profundidade

```
1 void pre_ordem(p_no raiz) {
    if (raiz) {
      printf("%d ", raiz->dado); /* visita raiz */
      pre_ordem(raiz->esq);
4
5
      pre_ordem(raiz->dir);
6
7 }
1 void pos_ordem(p_no raiz) {
    if (raiz) {
3
    pos_ordem(raiz->esq);
      pos_ordem(raiz->dir);
4
5
      printf("%d ", raiz->dado); /* visita raiz */
6
7 }
1 void inordem(p_no raiz) {
   if (raiz) {
2
      inordem(raiz->esq);
3
      printf("%d ", raiz->dado); /* visita raiz */
4
5
      inordem(raiz->dir);
6
7 }
```

Como implementar sem usar recursão?

Como implementar sem usar recursão?

```
1 void pre_ordem(p_no raiz) {
    p_pilha p; /* pilha de p_no */
    p = criar_pilha();
    empilhar(p, raiz);
5
    while(!pilha_vazia(p)) {
       raiz = desempilhar(p);
6
7
      if (raiz) {
         empilhar(p, raiz->dir);
8
         empilhar(p, raiz->esq);
9
         printf("%d ", raiz->dado); /* visita raiz */
10
11
12
    destruir_pilha(p);
13
14 }
```

Como implementar sem usar recursão?

```
1 void pre ordem(p no raiz) {
    p_pilha p; /* pilha de p_no */
    p = criar_pilha();
    empilhar(p, raiz);
5
    while(!pilha_vazia(p)) {
      raiz = desempilhar(p);
6
7
      if (raiz) {
         empilhar(p, raiz->dir);
         empilhar(p, raiz->esq);
         printf("%d ", raiz->dado); /* visita raiz */
10
11
12
    destruir_pilha(p);
13
14 }
```

Por que empilhamos arvore->dir primeiro?

Como implementar sem usar recursão?

```
1 void pre ordem(p no raiz) {
    p_pilha p; /* pilha de p_no */
    p = criar_pilha();
    empilhar(p, raiz);
5
    while(!pilha_vazia(p)) {
      raiz = desempilhar(p);
6
7
      if (raiz) {
         empilhar(p, raiz->dir);
         empilhar(p, raiz->esq);
         printf("%d ", raiz->dado); /* visita raiz */
10
11
12
    destruir_pilha(p);
13
14 }
```

Por que empilhamos arvore->dir primeiro?

• E se fosse o contrário?

O percurso em largura

O percurso em largura

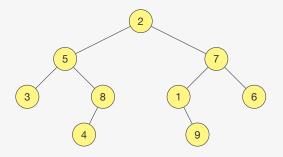
visita os nós por níveis

O percurso em largura

- visita os nós por níveis
- da esquerda para a direita

O percurso em largura

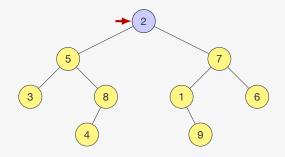
- visita os nós por níveis
- da esquerda para a direita



Ex:

O percurso em largura

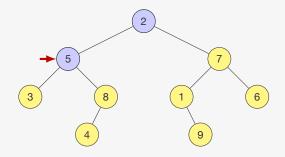
- visita os nós por níveis
- da esquerda para a direita



Ex: 2,

O percurso em largura

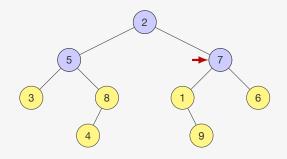
- visita os nós por níveis
- da esquerda para a direita



Ex: 2, 5,

O percurso em largura

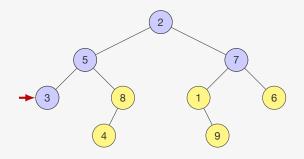
- visita os nós por níveis
- da esquerda para a direita



Ex: 2, 5, 7,

O percurso em largura

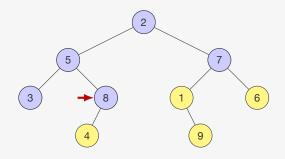
- visita os nós por níveis
- da esquerda para a direita



Ex: 2, 5, 7, 3,

O percurso em largura

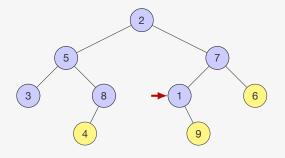
- visita os nós por níveis
- da esquerda para a direita



Ex: 2, 5, 7, 3, 8,

O percurso em largura

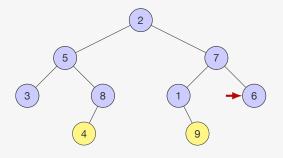
- visita os nós por níveis
- da esquerda para a direita



Ex: 2, 5, 7, 3, 8, 1,

O percurso em largura

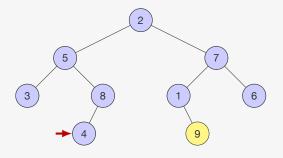
- visita os nós por níveis
- da esquerda para a direita



Ex: 2, 5, 7, 3, 8, 1, 6,

O percurso em largura

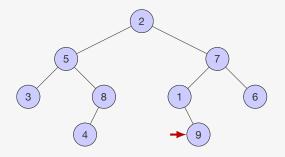
- visita os nós por níveis
- da esquerda para a direita



Ex: 2, 5, 7, 3, 8, 1, 6, 4,

O percurso em largura

- visita os nós por níveis
- da esquerda para a direita



Ex: 2, 5, 7, 3, 8, 1, 6, 4, 9

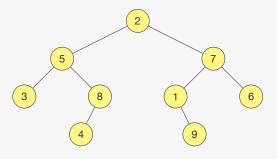
Como implementar a busca em largura?

• Usamos uma fila

- Usamos uma fila
- Colocamos a raiz na fila e depois

Como implementar a busca em largura?

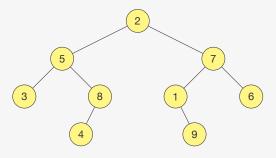
- Usamos uma fila
- Colocamos a raiz na fila e depois
- pegamos um elemento da fila e enfileiramos seus filhos



Fila

Como implementar a busca em largura?

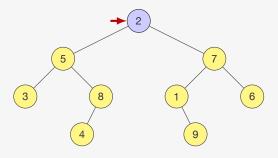
- Usamos uma fila
- Colocamos a raiz na fila e depois
- pegamos um elemento da fila e enfileiramos seus filhos



Fila 2

Como implementar a busca em largura?

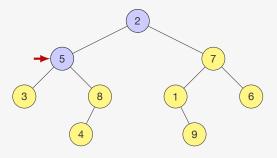
- Usamos uma fila
- Colocamos a raiz na fila e depois
- pegamos um elemento da fila e enfileiramos seus filhos



Fila 2 5 7

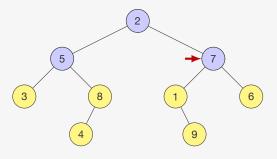
Como implementar a busca em largura?

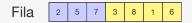
- Usamos uma fila
- Colocamos a raiz na fila e depois
- pegamos um elemento da fila e enfileiramos seus filhos



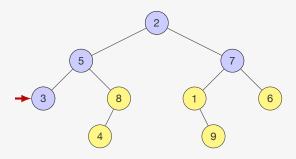
Fila 2 5 7 3 8

- Usamos uma fila
- Colocamos a raiz na fila e depois
- pegamos um elemento da fila e enfileiramos seus filhos





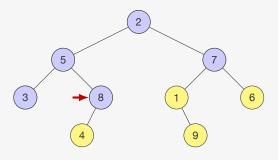
- Usamos uma fila
- Colocamos a raiz na fila e depois
- pegamos um elemento da fila e enfileiramos seus filhos





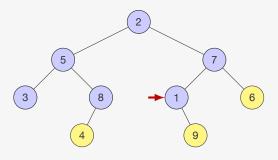
Como implementar a busca em largura?

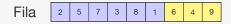
- Usamos uma fila
- Colocamos a raiz na fila e depois
- pegamos um elemento da fila e enfileiramos seus filhos



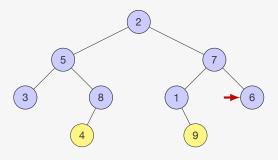
Fila 2 5 7 3 8 1 6 4

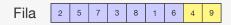
- Usamos uma fila
- Colocamos a raiz na fila e depois
- pegamos um elemento da fila e enfileiramos seus filhos



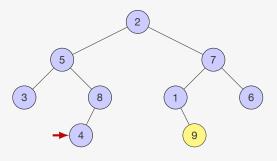


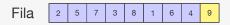
- Usamos uma fila
- Colocamos a raiz na fila e depois
- pegamos um elemento da fila e enfileiramos seus filhos



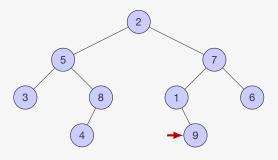


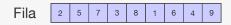
- Usamos uma fila
- Colocamos a raiz na fila e depois
- pegamos um elemento da fila e enfileiramos seus filhos





- Usamos uma fila
- Colocamos a raiz na fila e depois
- pegamos um elemento da fila e enfileiramos seus filhos





Percurso em largura

```
1 void percurso_em_largura(p_no raiz) {
   p fila f;
  f = criar_fila();
   enfileirar(f, raiz);
    while(!fila_vazia(f)) {
5
      raiz = desenfileirar(f);
6
7
      if (raiz) {
         enfileirar(f, raiz->esq);
8
9
         enfileirar(f, raiz->dir);
         printf("%d ", raiz->dado); /* visita raiz */
10
11
12
    destruir fila(f);
13
14 }
```

Percurso em largura

```
1 void percurso_em_largura(p_no raiz) {
   p fila f;
  f = criar fila();
  enfileirar(f, raiz);
   while(!fila vazia(f)) {
      raiz = desenfileirar(f);
6
      if (raiz) {
        enfileirar(f, raiz->esq);
8
9
        enfileirar(f, raiz->dir);
        printf("%d ", raiz->dado); /* visita raiz */
10
11
12
    destruir fila(f);
13
14 }
```

Agora enfileiramos arvore->esq primeiro

Percurso em largura

```
1 void percurso_em_largura(p_no raiz) {
   p fila f;
  f = criar fila();
  enfileirar(f, raiz);
    while(!fila vazia(f)) {
      raiz = desenfileirar(f);
6
      if (raiz) {
        enfileirar(f, raiz->esq);
8
9
        enfileirar(f, raiz->dir);
        printf("%d ", raiz->dado); /* visita raiz */
10
11
12
    destruir fila(f);
13
14 }
```

Agora enfileiramos arvore->esq primeiro

• E se fosse o contrário?

Exercício

Escreva uma função que calcula o número de folhas em uma árvore dada

Exercício

Escreva uma função recursiva que apaga todas as folhas de uma árvore que tenham a chave igual a um valor dado.

Exercício

Escreva uma função que compara se duas árvores binárias são iguais.