Aplicações de Pilhas Estrutura de Dados — QXD0010



Prof. Atílio Gomes Luiz gomes.atilio@ufc.br

Universidade Federal do Ceará

 1° semestre/2021



Introdução

Balanceamento de parênteses e colchetes



Dizemos que uma sequência de parênteses e colchetes é **balanceada** ou **bem-formada** se é:

vazia ou [sequência válida] ou (sequência válida) ou a concatenação de duas sequências válidas





```
vazia ou [sequência válida] ou (sequência válida) ou a concatenação de duas sequências válidas
```

Exemplos:





vazia ou [sequência válida] ou (sequência válida) ou a concatenação de duas sequências válidas

Exemplos:



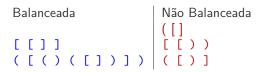
Como usar pilha para testar se a sequência é bem-formada?





vazia ou [sequência válida] ou (sequência válida) ou a concatenação de duas sequências válidas

Exemplos:



Como usar pilha para testar se a sequência é bem-formada?

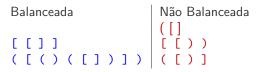
Para testar, leia cada símbolo e se:





vazia ou [sequência válida] ou (sequência válida) ou a concatenação de duas sequências válidas

Exemplos:



Como usar pilha para testar se a sequência é bem-formada?

Para testar, leia cada símbolo e se:

1. leu (ou [: empilha o símbolo lido

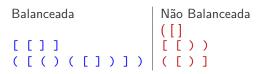
Balanceamento de parênteses e colchetes



Dizemos que uma sequência de parênteses e colchetes é **balanceada** ou **bem-formada** se é:

vazia ou [sequência válida] ou (sequência válida) ou a concatenação de duas sequências válidas

Exemplos:



Como usar pilha para testar se a sequência é bem-formada?

Para testar, leia cada símbolo e se:

- 1. leu (ou [: empilha o símbolo lido
- 2. leu]: desempilha [

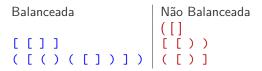
Balanceamento de parênteses e colchetes



Dizemos que uma sequência de parênteses e colchetes é **balanceada** ou **bem-formada** se é:

```
vazia ou [sequência válida] ou (sequência válida) ou a concatenação de duas sequências válidas
```

Exemplos:



Como usar pilha para testar se a sequência é bem-formada?

Para testar, leia cada símbolo e se:

- 1. leu (ou [: empilha o símbolo lido
- 2. leu]: desempilha [
- 3. leu): desempilha (

Implementação em C++







```
1 // Esta funcao devolve true se exp contiver uma
2 // sequencia bem-formada de parenteses e chaves e
3 // devolve false se a sequencia estiver malformada.
4 bool bemFormada(std::string exp) {
5
    std::stack<char> pilha;
6
7
    for(int i = 0; i < exp.size(); i++) {</pre>
8
      switch (exp[i]){
g
      case ')': if(!pilha.empty() && pilha.top() == '(')
               pilha.pop();
10
             else return false;
11
12
            break:
      case ']': if(!pilha.empty() && pilha.top() == '[')
13
               pilha.pop();
14
15
             else return false:
             break;
16
      default : pilha.push(exp[i]);
17
         break:
18
19
20
    return pilha.empty();
21
22 }
```







Exemplo 1:



Exemplo 1:

• Infixa: a + b



Exemplo 1:

• Infixa: a + b

• Pré-fixa: + a b



Exemplo 1:

• Infixa: a + b

• Pré-fixa: + a b



Exemplo 1:

• Infixa: a + b

• Pré-fixa: + a b



Exemplo 1:

Exemplo 2:

• Infixa: a + b

• Pré-fixa: + a b



Exemplo 1:

Exemplo 2:

• Infixa: a + b

• Infixa: 5 * ((9 + 8) * 4 * 6 + 7)

• Pré-fixa: + a b



Exemplo 1:

• Infixa: a + b

• Pré-fixa: + a b

• Pós-fixa: a b +

Exemplo 2:

• Infixa: 5 * ((9 + 8) * 4 * 6 + 7)

• Pré-fixa: * 5 + * + 9 8 * 4 6 7



Exemplo 1:

- Infixa: a + b
- Pré-fixa: + a b
- Pós-fixa: a b +

Exemplo 2:

- Infixa: 5 * ((9 + 8) * 4 * 6 + 7)
- Pré-fixa: * 5 + * + 9 8 * 4 6 7
- Pós-fixa: 5 9 8 + 4 6 * * 7 + *



Exemplo 1:

Exemplo 2:

• Infixa: a + b

• Infixa: 5 * ((9 + 8) * 4 * 6 + 7)

• Pré-fixa: + a b

• Pré-fixa: * 5 + * + 9 8 * 4 6 7

• Pós-fixa: a b +

• Pós-fixa: 5 9 8 + 4 6 * * 7 + *



Exemplo 1:

• Infixa:
$$5 * ((9 + 8) * 4 * 6 + 7)$$

Notação de expressões aritméticas:

1. Infixa: é a notação cotidiana



Exemplo 1:

- 1. Infixa: é a notação cotidiana
 - Ordem normal de leitura, com parênteses para evitar ambiguidade



Exemplo 1:

- 1. Infixa: é a notação cotidiana
 - Ordem normal de leitura, com parênteses para evitar ambiguidade



Exemplo 1:

- 1. Infixa: é a notação cotidiana
 - Ordem normal de leitura, com parênteses para evitar ambiguidade
- 2. Prefixa: é a notação polonesa do lógico Jan Lukasiewicz



Exemplo 1:

Exemplo 2:

• Infixa:
$$5 * ((9 + 8) * 4 * 6 + 7)$$

- 1. Infixa: é a notação cotidiana
 - o Ordem normal de leitura, com parênteses para evitar ambiguidade
- 2. Prefixa: é a notação polonesa do lógico Jan Lukasiewicz
 - Operador precede operandos



Exemplo 1:

Exemplo 2:

• Infixa:
$$5 * ((9 + 8) * 4 * 6 + 7)$$

- 1. Infixa: é a notação cotidiana
 - o Ordem normal de leitura, com parênteses para evitar ambiguidade
- 2. Prefixa: é a notação polonesa do lógico Jan Lukasiewicz
 - Operador precede operandos



Exemplo 1:

Exemplo 2:

• Infixa:
$$5 * ((9 + 8) * 4 * 6 + 7)$$

- 1. Infixa: é a notação cotidiana
 - Ordem normal de leitura, com parênteses para evitar ambiguidade
- 2. Prefixa: é a notação polonesa do lógico Jan Lukasiewicz
 - Operador precede operandos
- 3. Posfixa: é notação polonesa reversa (RPN), das calculadoras HP.



Exemplo 1:

Pré-fixa: + a b

- 1. Infixa: é a notação cotidiana
 - Ordem normal de leitura, com parênteses para evitar ambiguidade
- 2. Prefixa: é a notação polonesa do lógico Jan Lukasiewicz
 - Operador precede operandos
- 3. Posfixa: é notação polonesa reversa (RPN), das calculadoras HP.
 - Operador sucede operandos





```
• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26
```

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *





• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *





• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *





• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

$$2 * (3 * 4 + 1)$$





• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *





• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:





• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:



• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:

26

Resolvendo com notação posfixa:



• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:

26

Resolvendo com notação posfixa:



• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:

26

Resolvendo com notação posfixa:



• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:

26

Resolvendo com notação posfixa:

2 2 1



• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:

26

Resolvendo com notação posfixa:

$$2\ 2\ 1\ +$$



• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:

26

Resolvendo com notação posfixa:



• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:

26

Resolvendo com notação posfixa:

2 3 4



• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:

26

Resolvendo com notação posfixa:



• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:

26

Resolvendo com notação posfixa:



• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:

26

Resolvendo com notação posfixa:

2 12 1



• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:

26

Resolvendo com notação posfixa:

$$2\ 12\ 1\ +$$



• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:

26

Resolvendo com notação posfixa:



• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:

26

Resolvendo com notação posfixa:



• Infixa: 2 * ((2 + 1) * 4 + 1) = 26

• Posfixa: 2 2 1 + 4 * 1 + *

Resolvendo com notação infixa:

26

Resolvendo com notação posfixa:





Algoritmo:

1. Para cada elemento lido na sequência de entrada:



- 1. Para cada elemento lido na sequência de entrada:
 - Se for número n:



- 1. Para cada elemento lido na sequência de entrada:
 - Se for número n:
 - \bullet empilha n



- 1. Para cada elemento lido na sequência de entrada:
 - Se for número n:
 - \bullet empilha n
 - Se for operador ⊕:



- 1. Para cada elemento lido na sequência de entrada:
 - \circ Se for número n:
 - ullet empilha n
 - \circ Se for operador \oplus :
 - desempilha operando₁



- 1. Para cada elemento lido na sequência de entrada:
 - \circ Se for número n:
 - \bullet empilha n
 - Se for operador ⊕:
 - desempilha operando₁
 - desempilha operando₂



- 1. Para cada elemento lido na sequência de entrada:
 - \circ Se for número n:
 - \bullet empilha n
 - Se for operador ⊕:
 - desempilha operando₁
 - desempilha operando₂
 - ullet empilha $\mathit{operando}_2 \oplus \mathit{operando}_1$



- 1. Para cada elemento lido na sequência de entrada:
 - \circ Se for número n:
 - \bullet empilha n
 - Se for operador ⊕:
 - desempilha operando1
 - desempilha operando₂
 - empilha operando₂ ⊕ operando₁
- 2. Ao final, desempilha o único valor contido na pilha e retorna.



Problema: Suponha dada uma expressão aritmética em notação posfixa sujeita às seguintes restrições:

- 1. cada número consiste nos inteiros do conjunto 0,1,...,9;
- 2. os únicos operadores são +, -, *, /

Escreva uma função que calcule o valor da expressão.

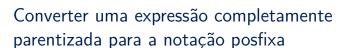
Solução — Implementação em C++







```
1 // Supoe que 'posfix' contem expressao posfixa valida
  double calculaPosfixa(std::string posfix) {
      double a, b;
      stack < double > pilha;
5
      for(unsigned i = 0; i < posfix.size(); i++) {</pre>
6
7
           if( isdigit(posfix[i]) ) {
               char ch = posfix[i];
               pilha.push( atof(&ch) );
9
10
           else {
11
12
               a = pilha.top(); pilha.pop();
               b = pilha.top(); pilha.pop();
13
14
               switch(posfix[i]) {
                    case '+': pilha.push(b + a); break;
15
                    case '-': pilha.push(b - a); break;
16
                    case '*': pilha.push(b * a); break;
17
                    case '/': pilha.push(b / a); break;
18
19
20
21
22
      return pilha.top();
23 }
```





Objetivo:

$$(1 + (((2 * 3) / 4) * 5)) \Rightarrow 1 2 3 * 4 / 5 * +$$

Converter uma expressão completamente parentizada para a notação posfixa



Objetivo:

$$(1 + (((2 * 3) / 4) * 5)) \Rightarrow 123 * 4 / 5 * +$$

- Copiamos os números diretamente na saída
- Quando aparecer '(' na entrada, ignoramos
- Quando aparecer um novo operador na entrada:
 - o empilhamos o operador novo
- Quando aparecer ')' na entrada:
 - o desempilhamos um operador, copiando para a saída

Solução — Implementação em C++







```
std::string ParentizadaParaPosfixa(std::string exp) {
       std::string posfix;
       stack < char > pilha; // guarda os operadores
5
       for(int i = 0; i < exp.size(); i++) {</pre>
           switch(exp[i]) {
6
                case '(': break:
                case ')': posfix += pilha.top();
8
                           pilha.pop();
9
                           break:
10
               case '+':
11
                case '-':
12
                case '*':
13
                case '/': pilha.push(exp[i]);
14
15
                           break:
               default : posfix += exp[i];
16
           }
17
18
19
       return posfix;
20 }
```



 $1 + 2 * 3 / 4 * 5 - 6 \Rightarrow 1 2 3 * 4 / 5 * + 6 -$



$$1 + 2 * 3 / 4 * 5 - 6 \Rightarrow 1 2 3 * 4 / 5 * + 6 -$$

Ideia:



$$1 + 2 * 3 / 4 * 5 - 6 \Rightarrow 1 2 3 * 4 / 5 * + 6 -$$

Ideia:

• Copiamos os números diretamente na saída



$$1 + 2 * 3 / 4 * 5 - 6 \Rightarrow 1 2 3 * 4 / 5 * + 6 -$$

Ideia:

- Copiamos os números diretamente na saída
- Quando aparecer um operador na entrada:



$$1 + 2 * 3 / 4 * 5 - 6 \Rightarrow 1 2 3 * 4 / 5 * + 6 -$$

- Copiamos os números diretamente na saída
- Quando aparecer um operador na entrada:
 - enquanto o operador no topo tiver precedência maior ou igual ao operador na entrada



$$1 + 2 * 3 / 4 * 5 - 6 \Rightarrow 1 2 3 * 4 / 5 * + 6 -$$

- Copiamos os números diretamente na saída
- Quando aparecer um operador na entrada:
 - enquanto o operador no topo tiver precedência maior ou igual ao operador na entrada
 - desempilhamos e copiamos na saída



$$1 + 2 * 3 / 4 * 5 - 6 \Rightarrow 1 2 3 * 4 / 5 * + 6 -$$

- Copiamos os números diretamente na saída
- Quando aparecer um operador na entrada:
 - enquanto o operador no topo tiver precedência maior ou igual ao operador na entrada
 - desempilhamos e copiamos na saída
 - o empilhamos o operador novo



$$1 + 2 * 3 / 4 * 5 - 6 \Rightarrow 1 2 3 * 4 / 5 * + 6 -$$

- Copiamos os números diretamente na saída
- Quando aparecer um operador na entrada:
 - enquanto o operador no topo tiver precedência maior ou igual ao operador na entrada
 - desempilhamos e copiamos na saída
 - o empilhamos o operador novo
- No final, desempilhamos todos os elementos da pilha, copiando para a saída



$$1 + 2 * 3 / 4 * 5 - 6 \Rightarrow 1 2 3 * 4 / 5 * + 6 -$$

Ideia:

- Copiamos os números diretamente na saída
- Quando aparecer um operador na entrada:
 - enquanto o operador no topo tiver precedência maior ou igual ao operador na entrada
 - desempilhamos e copiamos na saída
 - o empilhamos o operador novo
- No final, desempilhamos todos os elementos da pilha, copiando para a saída

Pergunta:



$$1 + 2 * 3 / 4 * 5 - 6 \Rightarrow 1 2 3 * 4 / 5 * + 6 -$$

Ideia:

- Copiamos os números diretamente na saída
- Quando aparecer um operador na entrada:
 - enquanto o operador no topo tiver precedência maior ou igual ao operador na entrada
 - desempilhamos e copiamos na saída
 - o empilhamos o operador novo
- No final, desempilhamos todos os elementos da pilha, copiando para a saída

Pergunta:

• Como generalizar para o caso em que a expressão tem parênteses?



Pilhas e Recursão

Pilhas e recursão



Pergunta: Qual a relação entre pilhas e recursão?

Pilhas e recursão



Pergunta: Qual a relação entre pilhas e recursão?

```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6        ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```

Pilhas e recursão



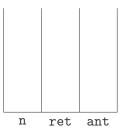
Pergunta: Qual a relação entre pilhas e recursão?

```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6        ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```

Vamos tentar descobrir simulando uma chamada: fat(4)

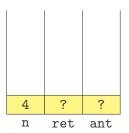


```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6        ant = fat(n-1);
7        ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```





```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6      ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```





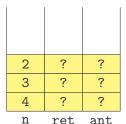
```
1 int fat(int n) {
  int ret, ant;
   if (n == 0)
      ret = 1;
   else {
     ant = fat(n-1);
      ret = n * ant;
    return ret;
10 }
```



n ret ant



```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6      ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```





```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6      ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```

1	?	?
2	?	?
3	?	?
4	?	?
n	ret	ant



```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6      ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```

0	?	?
1	?	?
2	?	?
3	?	?
4	?	?
n	ret	ant



```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6      ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```

0	1	?
1	?	?
2	?	?
3	?	?
4	?	?
n	ret	ant



```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6      ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```

0	1	?
1	?	?
2	?	?
3	?	?
4	?	?
n	ret	ant



```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6      ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```

1	?	1
2	?	?
3	?	?
4	?	?
n	ret	ant

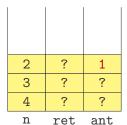


```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6      ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```

1	1	1
2	?	?
3	?	?
4	?	?
n	ret	ant

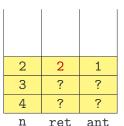


```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6      ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```



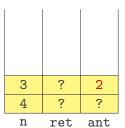


```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6        ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```



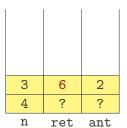


```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6        ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```



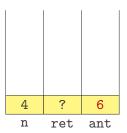


```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6        ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```



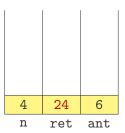


```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6      ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```





```
1 int fat(int n) {
2    int ret, ant;
3    if (n == 0)
4     ret = 1;
5    else {
6      ant = fat(n-1);
7     ret = n * ant;
8    }
9    return ret;
10 }
```





Quando empilhamos:



Quando empilhamos:

• Alocamos espaço para as variáveis locais (n, ret, ant)



Quando empilhamos:

• Alocamos espaço para as variáveis locais (n, ret, ant)

Quando desempilhamos:



Quando empilhamos:

• Alocamos espaço para as variáveis locais (n, ret, ant)

Quando desempilhamos:

 Quando a chamada de fat(n) retorna, apagamos o espaço para as variáveis locais



Quando empilhamos:

• Alocamos espaço para as variáveis locais (n, ret, ant)

Quando desempilhamos:

- Quando a chamada de fat(n) retorna, apagamos o espaço para as variáveis locais
- Restabelecemos os valores das variáveis locais para o valor que tinham antes da chamada



Quando empilhamos:

• Alocamos espaço para as variáveis locais (n, ret, ant)

Quando desempilhamos:

- Quando a chamada de fat(n) retorna, apagamos o espaço para as variáveis locais
- Restabelecemos os valores das variáveis locais para o valor que tinham antes da chamada

O conjunto de variáveis locais formam um elemento da pilha



Quando empilhamos:

• Alocamos espaço para as variáveis locais (n, ret, ant)

Quando desempilhamos:

- Quando a chamada de fat(n) retorna, apagamos o espaço para as variáveis locais
- Restabelecemos os valores das variáveis locais para o valor que tinham antes da chamada

O conjunto de variáveis locais formam um elemento da pilha

Isto é, a recursão pode ser simulada usando uma pilha de suas variáveis locais

Buscando um elemento em uma lista encadeada



Versão recursiva:

```
1 Node* busca_rec(Node* node, int v) {
2     if (node == NULL || node->dado == v)
3         return node;
4     else
5         return busca_rec(node->next, v);
6 }
```

Buscando um elemento em uma lista encadeada



Versão recursiva:

```
1 Node* busca_rec(Node* node, int v) {
2    if (node == NULL || node->dado == v)
3        return node;
4    else
5        return busca_rec(node->next, v);
6 }
```

Note que:

Buscando um elemento em uma lista encadeada



Versão recursiva:

```
1 Node* busca_rec(Node* node, int v) {
2    if (node == NULL || node->dado == v)
3        return node;
4    else
5        return busca_rec(node->next, v);
6 }
```

Note que:

• A recursão é a última coisa antes do retorno da função.

Buscando um elemento em uma lista encadeada



Versão recursiva:

```
1 Node* busca_rec(Node* node, int v) {
2    if (node == NULL || node->dado == v)
3        return node;
4    else
5        return busca_rec(node->next, v);
6 }
```

Note que:

- A recursão é a última coisa antes do retorno da função.
- Apenas retornamos o valor de busca_rec(node->next, v) sem manipulá-lo.

Buscando um elemento em uma lista encadeada



Versão recursiva:

```
1 Node* busca_rec(Node* node, int v) {
2    if (node == NULL || node->dado == v)
3        return node;
4    else
5        return busca_rec(node->next, v);
6 }
```

Note que:

- A recursão é a última coisa antes do retorno da função.
- Apenas retornamos o valor de busca_rec(node->next, v) sem manipulá-lo.
- Exceto na base, o retorno não depende do valor das variáveis locais.

Buscando um elemento em uma lista encadeada



Versão recursiva:

```
1 Node* busca_rec(Node* node, int v) {
2    if (node == NULL || node->dado == v)
3        return node;
4    else
5        return busca_rec(node->next, v);
6 }
```

Note que:

- A recursão é a última coisa antes do retorno da função.
- Apenas retornamos o valor de busca_rec(node->next, v) sem manipulá-lo.
- Exceto na base, o retorno não depende do valor das variáveis locais.
 - o Depende apenas do valor da chamada recursiva.

Eliminação de Recursão



Podemos eliminar o uso de recursão na nossa função

Eliminação de Recursão



Podemos eliminar o uso de recursão na nossa função

Versão recursiva:

```
1 Node* busca_rec(Node* node, int v) {
2    if (node == NULL || node->dado == v)
3        return node;
4    else
5        return busca_rec(node->next, v);
6 }
```

Eliminação de Recursão



Podemos eliminar o uso de recursão na nossa função

Versão recursiva:

```
1 Node* busca_rec(Node* node, int v) {
2    if (node == NULL || node->dado == v)
3        return node;
4    else
5        return busca_rec(node->next, v);
6 }
```

Eliminando a recursão:

```
1 Node* busca_iterativa(Node* node, int v) {
2     while(node != NULL && node->key != v)
3          node = node->next;
4     return node;
5 }
```



Se o último passo de uma função f(x) é o retorno de f(y) então



Se o último passo de uma função f(x) é o retorno de f(y) então

• podemos reiterar a função f(x) usando x = y



Se o último passo de uma função f(x) é o retorno de f(y) então

- podemos reiterar a função f(x) usando x = y
- usando um while



Se o último passo de uma função f(x) é o retorno de f(y) então

- podemos reiterar a função f(x) usando x = y
- usando um while
- até chegar em uma das bases da recursão



Se o último passo de uma função f(x) é o retorno de f(y) então

- podemos reiterar a função f(x) usando x = y
- usando um while
- até chegar em uma das bases da recursão

Chamamos esse tipo de recursão de recursão de cauda



Note que hanoi não tem recursão de cauda e ainda faz duas chamadas recursivas



Note que hanoi não tem recursão de cauda e ainda faz duas chamadas recursivas

```
1 void hanoi(int n, char orig, char dest, char aux) {
2    if (n > 0) {
3        hanoi(n-1, orig, aux, dest);
4        cout << "move de " << orig << " para " << dest << endl;
5        hanoi(n-1, aux, dest, orig);
6    }
7 }</pre>
```



Note que hanoi não tem recursão de cauda e ainda faz duas chamadas recursivas

```
1 void hanoi(int n, char orig, char dest, char aux) {
2    if (n > 0) {
3        hanoi(n-1, orig, aux, dest);
4        cout << "move de " << orig << " para " << dest << endl;
5        hanoi(n-1, aux, dest, orig);
6    }
7 }</pre>
```

Recursões que não são de cauda também podem ser eliminadas



Note que hanoi não tem recursão de cauda e ainda faz duas chamadas recursivas

```
1 void hanoi(int n, char orig, char dest, char aux) {
2    if (n > 0) {
3         hanoi(n-1, orig, aux, dest);
4         cout << "move de " << orig << " para " << dest << endl;
5         hanoi(n-1, aux, dest, orig);
6    }
7 }</pre>
```

Recursões que não são de cauda também podem ser eliminadas

• Porém é necessário utilizar uma pilha



Note que hanoi não tem recursão de cauda e ainda faz duas chamadas recursivas

```
1 void hanoi(int n, char orig, char dest, char aux) {
2    if (n > 0) {
3         hanoi(n-1, orig, aux, dest);
4         cout << "move de " << orig << " para " << dest << endl;
5         hanoi(n-1, aux, dest, orig);
6    }
7 }</pre>
```

Recursões que não são de cauda também podem ser eliminadas

- Porém é necessário utilizar uma pilha
- E o processo é mais trabalhoso

Recursão vs. Iteração



Algoritmos recursivos:

- mais fáceis de entender e de criar
- mais elegantes

Recursão vs. Iteração



Algoritmos recursivos:

- mais fáceis de entender e de criar
- mais elegantes

Algoritmos iterativos:

- Normalmente mais rápidos do que os recursivos
- Não precisamos empilhar registros a cada iteração

Recursão vs. Iteração



Algoritmos recursivos:

- mais fáceis de entender e de criar
- mais elegantes

Algoritmos iterativos:

- Normalmente mais rápidos do que os recursivos
- Não precisamos empilhar registros a cada iteração

Eliminação de recursão de cauda é uma ótima forma de otimização

• E é feita automaticamente por alguns compiladores



Exercícios

Exercício



 Utilizando uma pilha, escreva uma função que verifique se uma string de entrada é da forma

$$str_1Cstr_2$$

tal que str_1 é uma string composta apenas por caracteres A e B e str_2 é a string reversa de str_1 .

- Por exemplo, a cadeia ABABBACABBABA é do formato especificado, enquanto as cadeias ABABBACABB, ABA, BBBB, AAA, BBBBCAA e ABBACBAABBBBAB não seguem o formato.
- Sua função deve obedecer o seguinte protótipo: bool str1Cstr2(std::string& str);
- Restrição: A string dada como entrada para a função deve ser percorrida uma única vez da esquerda para a direita.

Exercício

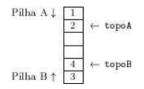


 Faça um programa em C++ para ler um número inteiro maior que zero, converter este número de decimal para binário, usando pilha e apresentar na tela, o resultado da conversão.

Exercício - Duas Pilhas em um vetor



Duas pilhas A e B podem compartilhar o mesmo vetor, como esquematizado na figura abaixo:



Faça as declarações de constantes e tipos necessárias e escreva as seguintes rotinas:

- (a) criaPilhas(), que inicia os valores de topoA e topoB.
- (b) vaziaA() e vaziaB().
- (c) empilhaA(int x) e empilhaB(int x).
- (d) desempilhaA() e desempilhaB().

Observação: Só deve ser emitida uma mensagem de pilha cheia se todas as posições do vetor estiverem ocupadas.



FIM