

Recursão

Prof^a. Rose Yuri Shimizu

Roteiro

1 Recursão

2 Recursão na programação

Definição

- É a propriedade daquilo que pode se repetir várias vezes
- Dependência entre os elementos do conjunto
 - ▶ Elemento atual depende da determinação de um elemento anterior ou posterior
- Condição de parada: necessária para terminar a recursão
- **Exemplos de recursões matemáticas**

$$\textbf{Fatorial } n! = \begin{cases} 1, & \text{se } n = 0 \\ n.(n-1)!, & \text{se } n \geq 1 \end{cases}$$

$$\textbf{Fibonacci } f(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 0 \\ 1, & \text{se } n = 1 \\ f(n-1) + f(n-2), & \text{se } n \geq 2 \end{cases}$$

Roteiro

1 Recursão

2 Recursão na programação

Algoritmos Recursivos

- São implementados através de funções:
 - ▶ Que invocam a si mesmos
 - ▶ Chamadas de funções recursivas
- Contribuem na implementação de algoritmos complexos em códigos mais compactos
- Sistemas atuais possibilitam uma execução eficiente das chamadas de função recursivas
 - ▶ Stacks: empilhamento das funções
 - ▶ Compiladores eficientes: otimizações

Execução

- Comportamento de uma pilha
- Cada iteração: dados são empilhados, inclusive o endereço de quem chamou a função (para onde retornar)
- Última iteração:
 - ▶ Último invocado termina o seu processamento
 - ▶ É retirado da pilha e o topo da pilha retoma sua execução
- Processo de desempilhamento continua até a base da pilha
- Assim, o invocador inicial pode finalmente terminar seu processamento

Algoritmos Recursivos

Fatorial iterativo $n! = \begin{cases} 1, & \text{se } n = 0 \\ n.(n-1)!, & \text{se } n \geq 1 \end{cases}$

```
1 //fatorial iterativo
2 int n = 3;
3 int t = 1;
4 while(n>0) {
5     t *= n;
6     n--;
7 }
8 printf("%d! = %d\n", n, t); //n? t?
```

Algoritmos Recursivos

Fatorial recursivo $n! = \begin{cases} 1, & \text{se } n = 0 \\ n.(n-1)!, & \text{se } n \geq 1 \end{cases}$

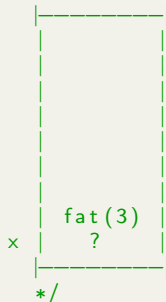
```
1 //fatorial recursivo
2 int fat(int n){
3     if(n==0) return 1;
4     return n * fat(n-1);
5 }
6
```

```
1 //chamada de funcao
2 int x = fat(3);
3
```


Algoritmos Recursivos

```
1 //fatorial recursivo
2 int fat(int n){
3     if(n==0) return 1;
4     return n * fat(n-1);
5 }
6
```

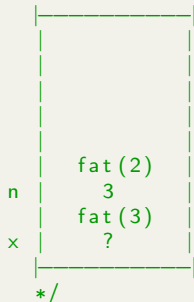
```
1 //chamada de funcao
2 int x = fat(3);
3 /* stack
4 chamada 1
```



Algoritmos Recursivos

```
1 //fatorial recursivo
2 int fat(int n){
3     if(n==0) return 1;
4     return n * fat(n-1);
5 }
6
```

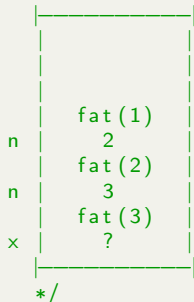
```
1 //chamada de funcao
2 int x = fat(3);
3 /* stack
4 chamada 2
```



Algoritmos Recursivos

```
1 //fatorial recursivo
2 int fat(int n){
3     if(n==0) return 1;
4     return n * fat(n-1);
5 }
6
```

```
1 //chamada de funcao
2 int x = fat(3);
3 /* stack
4 chamada 3
```



Algoritmos Recursivos

```
1 //fatorial recursivo
2 int fat(int n){
3     if(n==0) return 1;
4     return n * fat(n-1);
5 }
```

```
1 //chamada de funcao
2 int x = fat(3);
3 /* stack
4 chamada 4
```

```
5 |-----|
6 |         |
7 |   fat(0) |
8 |     1    |
9 |   fat(1) |
10 |    2     |
11 |   fat(2) |
12 |    3     |
13 |   fat(3) |
14 |    ?     |
15 |-----|
16 */
```

Algoritmos Recursivos

```
1 //fatorial recursivo
2 int fat(int n){
3     if(n==0) return 1;
4     return n * fat(n-1);
5 }
```

```
1 //chamada de funcao
2 int x = fat(3);
3 /*
```

	retorno 1	retorno 2	retorno 3	retorno 4	original
n	0				
	fat(0)				
n	1	1*1			
	fat(1)	fat(1)			
n	2	2	2*1		
	fat(2)	fat(2)	fat(2)		
n	3	3	3	3*2	
	fat(3)	fat(3)	fat(3)	fat(3)	
x	?	?	?	?	6

*/

Algoritmos Recursivos

Fibonacci iterativo - $F(n) = F(n-1) + F(n-2)$

$F(0) = 0$

$F(1) = 1$

$F(n) = F(n-1) + F(n-2)$

```
1  int n = 4;
2  int f, f1, f2;
3  f2 = 0; //F(0)
4  f1 = 1; //F(1)
5  f = n; //F(n) para n = 0 ou 1
6
7  for(int i=2; i<=n; i++)
8  {
9      f = f1 + f2; //Calculando F(n)
10
11     //Calculando F(n-1) e F(n-2) para a próxima iteração
12     f2 = f1; //próximo F(n-2) = atual F(n-1)
13     f1 = f; //próximo F(n-1) = atual F(n)
14 }
```

Algoritmos Recursivos

Fibonacci iterativo - $F(n) = F(n-1) + F(n-2)$

$F(0) = 0$

$F(1) = 1$

```
1  int n = 4;
2  int f, f1, f2;
3  f2 = 0;    //<-
4  f1 = 1;    //<-
5  f = n;     //<- ??
6
7  for(int i=2; i<=n; i++)
8  {
9      f = f1 + f2;
10
11     f2 = f1;
12     f1 = f;
13 }
```

i	f	f2	f1
-	4	0	1

Algoritmos Recursivos

Fibonacci iterativo - $F(n) = F(n-1) + F(n-2)$

$F(0) = 0$

$F(1) = 1$

$F(2) = F(1) + F(0) = 1 + 0 = 1$

```
1  int n = 4;
2  int f, f1, f2;
3  f2 = 0;
4  f1 = 1;
5  f = n;
6
7  for(int i=2; i<=n; i++) //<-
8  {
9      f = f1 + f2; //<-
10
11     f2 = f1; //<-
12     f1 = f; //<-
13 }
```

i	f	f2	f1
-	4	0	1
2	?	?	?

Algoritmos Recursivos

Fibonacci iterativo - $F(n) = F(n-1) + F(n-2)$

$F(0) = 0$

$F(1) = 1$

$F(2) = F(1) + F(0) = 1 + 0 = 1$

```
1  int n = 4;
2  int f, f1, f2;
3  f2 = 0;
4  f1 = 1;
5  f = n;
6
7  for(int i=2; i<=n; i++)
8  {
9      f = f1 + f2; //<-
10
11     f2 = f1; //<-
12     f1 = f;  //<-
13 }
```

i	f	f2	f1
-	4	0	1
2	1	1	1

Algoritmos Recursivos

Fibonacci iterativo - $F(n) = F(n-1) + F(n-2)$

$F(0) = 0$

$F(1) = 1$

$F(2) = F(1) + F(0) = 1 + 0 = 1$

$F(3) = F(2) + F(1) = 1 + 1 = 2$

```
1  int n = 4;
2  int f, f1, f2;
3  f2 = 0;
4  f1 = 1;
5  f = n;
6
7  for(int i=2; i<=n; i++) //<-
8  {
9      f = f1 + f2; //<-
10
11     f2 = f1; //<-
12     f1 = f; //<-
13 }
```

i	f	f2	f1
-	4	0	1
2	1	1	1
3	?	?	?

Algoritmos Recursivos

Fibonacci iterativo - $F(n) = F(n-1) + F(n-2)$

$F(0) = 0$

$F(1) = 1$

$F(2) = F(1) + F(0) = 1 + 0 = 1$

$F(3) = F(2) + F(1) = 1 + 1 = 2$

```
1  int n = 4;
2  int f, f1, f2;
3  f2 = 0;
4  f1 = 1;
5  f = n;
6
7  for(int i=2; i<n; i++)
8  {
9      f = f1 + f2; //<-
10
11     f2 = f1; //<-
12     f1 = f;  //<-
13 }
```

i	f	f2	f1
-	4	0	1
2	1	1	1
3	2	1	2

Algoritmos Recursivos

Fibonacci iterativo - $F(n) = F(n-1) + F(n-2)$

$F(0) = 0$

$F(1) = 1$

$F(2) = F(1) + F(0) = 1 + 0 = 1$

$F(3) = F(2) + F(1) = 1 + 1 = 2$

$F(4) = F(3) + F(2) = 2 + 1 = 3$

```
1  int n = 4;
2  int f, f1, f2;
3  f2 = 0;
4  f1 = 1;
5  f = n;
6
7  for(int i=2; i<=n; i++) //<-
8  {
9      f = f1 + f2; //<-
10
11     f2 = f1; //<-
12     f1 = f; //<-
13 }
```

i	f	f2	f1
-	4	0	1
2	1	1	1
3	2	1	2
4	?	?	?

Algoritmos Recursivos

Fibonacci iterativo - $F(n) = F(n-1) + F(n-2)$

$F(0) = 0$

$F(1) = 1$

$F(2) = F(1) + F(0) = 1 + 0 = 1$

$F(3) = F(2) + F(1) = 1 + 1 = 2$

$F(4) = F(3) + F(2) = 2 + 1 = 3$

```
1  int n = 4;
2  int f, f1, f2;
3  f2 = 0;
4  f1 = 1;
5  f = n;
6
7  for(int i=2; i<=n; i++)
8  {
9      f = f1 + f2; //<-
10
11     f2 = f1; //<-
12     f1 = f;  //<-
13 }
```

i	f	f2	f1
-	4	0	1
2	1	1	1
3	2	1	2
4	3	2	3

Algoritmos Recursivos

Fibonacci é inerentemente/naturalmente recursivo

Fibonacci recursivo

$$f(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 0 \\ 1, & \text{se } n = 1 \\ f(n-1) + f(n-2), & \text{se } n \geq 2 \end{cases}$$

Como aplicar a recursividade?

Algoritmos Recursivos

$$\text{Fibonacci recursivo } f(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n = 0 \\ 1, & \text{se } n = 1 \\ f(n-1) + f(n-2), & \text{se } n \geq 2 \end{cases}$$

```
1 //fibonacci recursivo
2 int fib(int n){
3     if(n==0) return 0;
4     if(n==1) return 1;
5     return fib(n-1) + fib(n-2);
6 }
7
8 //chamada de funcao
9 int a = fib(3);
10
```

Validade dos algoritmos Recursivos

- A sequencia recursiva precisa ser finita
- Podemos utilizar a indução matemática para provar sua validade
- Método da indução finita: provar propriedades que são verdadeiras para uma sequência de objetos
 - 1 Passo base
(ex.: T é válido para $n = 1$)
 - 2 Passo indutivo ou hipótese da indução
(ex.: para todo $n > 1$, se T é válido para $n - 1$, então T é válido para n)
- Podemos simplificar garantindo:
 - ▶ Caso base (condição de parada)
 - ▶ Em cada chamada o valor da função recursiva tenda para o alcance da condição de parada (garantindo o término da recursão)

Algoritmos Recursivos

Exemplo da página do prof. Paulo Feofiloff

```
1 int max(int n, int v[]) {
2     if (n == 1) return v[0];
3     else {
4         int x = max(n-1, v);
5         //x is largest in v[0..n-2]
6
7         if (x > v[n-1]) return x;
8         else return v[n-1];
9     }
10 }
11 /* v[3] -> 77 88 66
12    max(3, v)
13    | max(2, v)
14    | | max(1, v)
15    | | | _ returns 77
16    | | _ returns 88
17    | _ returns 88
18 */
```

```
1 int max(int i, int n, int v[]) {
2     if (i == (n-1)) return v[i];
3     else {
4         int x = max(i+1, n, v);
5         //x is largest in v[i..n-1]
6
7         if (x > v[i]) return x;
8         else return v[i];
9     }
10 }
11 /* v[6] -> 100 99 77 88 66 87
12    max(1, 4, v)
13    | max(2, 4, v)
14    | | max(3, 4, v)
15    | | | _ returns 88
16    | | _ returns 88
17    | _ returns 99
18 */
```

Algoritmos Recursivos

Analise

Exemplo do livro do Sedgewick

```
1 //algoritmo euclidiano : encontrar o maximo divisor comum
2 int mdc(int m, int n) {
3     if (n==0) return m;
4     return mdc(n, m%n); //% resto = mod
5 }
6
```

Análise simplificada:

- ❶ Devem garantir, explicitamente, o caso base
 - ▶ Para $n = 0$, o retorno é m
- ❷ Cada chamada deve tratar argumentos progressivamente menores
 - ▶ Um número t divide m e n se e somente se t divide n e $m \% n$ pois m é igual $(m \% n)$ mais um múltiplo (t) de n ($5 = (5 \% 2) + 2 * 2$)
 - ▶ Próximo passo, o parâmetro n é reduzido ao resto da divisão entre os argumentos de entrada

Algoritmos Recursivos

```
mdc(25, 9) = mdc(9, 25%9)
    mdc(9, 7) = mdc(7, 9%7)
        mdc(7, 2) = mdc(2, 7%2)
            mdc(2, 1) = mdc(1, 2%1)
                mdc(1, 0) = 1
```

```
mdc(20, 24) = mdc(20, 24%20)
    mdc(20, 4) = mdc(4, 20%4)
        mdc(4, 0) = 4
```

Algoritmos Recursivos

Exemplo do livro do Sedgewick

```
1 //resolver expressao matematica com notacao prefixa
2 // * + 7 * * 4 6 + 8 9 5 = (7+((4*6)*(8+9)))*5
3 char *a; int i=0;
4 int eval(){
5     int x=0;
6     while(a[i] == ' ') i++; //procura por operadores e digitos
7     if(a[i] == '+') {
8         i++;
9         return eval()+eval();
10    }
11    if(a[i] == '*') {
12        i++;
13        return eval()*eval();
14    }
15
16    //equivalente numerico de uma sequencia de caracteres
17    while((a[i] >= '0') && (a[i] <= '9'))
18        //calcula o decimal, centena ... + valor numerico
19        x = 10*x + (a[i++] - '0'); //tabela ascii
20
21    return x;
22 }
```

Algoritmos Recursivos

resolver expressao matematica com notacao prefixa

* + 7 * * 4 6 + 8 9 5 = (7+((4*6)*(8+9)))*5

```
| eval() * + 7 * * 4 6 + 8 9 5
|   | eval() + 7 * * 4 6 + 8 9
|   |   | eval() 7
|   |   |   | eval() * * 4 6 + 8 9
|   |   |   |   | eval() * 4 6
|   |   |   |   |   | eval() 4
|   |   |   |   |   | eval() 6
|   |   |   |   |   | return 4 * 6 = 24
|   |   |   |   | eval() + 8 9
|   |   |   |   |   | eval() 8
|   |   |   |   |   | eval() 9
|   |   |   |   |   | return 8 + 9 = 17
|   |   |   |   | return 24 * 17 = 408
|   |   |   | return 7 + 408 = 415
|   |   | eval() 5
|   |   return 5*415 = 2075
```

Algoritmos Recursivos

Analise

Exemplo do livro do Sedgewick

```
1 //n > 0
2 int puzzle(int n) {
3     if(n==1) return 1; //condição de parada
4
5     if(n%2 == 0) {
6         return puzzle(n/2); //diminui a entrada:
7                               //tende para parda
8     } else {
9         return puzzle(3*n+1); //cuidado com o aumento
10                                //alcança a condição de parada?
11                                //aumento arbitrário da
12 profundidade da pilha
13     }
14 }
```

Usos da recursividade - observações

- Se uma instância for pequena: use força bruta, resolva diretamente
- Senão, reduza em instância menores do mesmo problema
- Resolva por partes e volte para instância original
- Essa é a técnica da “divisão e conquista”
 - ▶ Resolva os subproblemas para resolver o problema
 - ▶ Consiste em:
 - ★ Dividir o problema em partes menores
 - ★ Encontrar as soluções das partes
 - ★ Combinando-as para obter a solução global (conquista)

```
1  divisao_conquista(d) {  
2      se simples  
3          calculo_direto(d)  
4      senao  
5          combina( divisao_conquista( decompoe(d) )  
6  }
```

- ▶ O custo computacional geralmente é determinada pela relação da recorrência (profundidade da pilha)
- ▶ Tende a algoritmos mais eficientes
- ▶ Auxilia em problemas mais complexos, dividindo em problemas menores
- ▶ Facilita a paralelização na fase da conquista

Usos da recursividade - observações

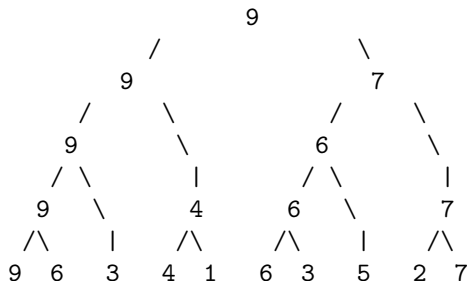
Sobre o algoritmo abaixo:

- O que faz?
- Funciona?
- É mais eficiente?

```
1  int funcao1(int a[], int l, int r) {  
2      int u, v;  
3      int m = (l+r)/2;  
4      u = funcao1(a, l, m);  
5      v = funcao1(a, m+1, r);  
6      if(u>v) return u;  
7      return v;  
8  }  
9
```


Usos da recursividade - observações

```
1  int max(int a[], int l, int r) {  
2      int u, v;  
3      int m = (l+r)/2;  
4      if(l==r) return a[l];  
5      u = max(a, l, m);  
6      v = max(a, m+1, r);  
7      if(u>v) return u;  
8      return v;  
9  }  
10
```



Usos da recursividade - observações

- Cuidado com estouro de pilhas: técnicas como a recursão de cauda (tail call - chamada recursiva é a última instrução a ser executada - função mdc) e otimizações na compilação (gcc -O2)
- Algoritmos tendem a ter forte dependência entre os valores
- Pode ser aplicado em problemas de:
 - ▶ Planejamento de caminhos em robótica
 - ▶ Problemas de tentativa e erro (*backtracking*: errou? volta e tenta outra solução)
 - ▶ Compiladores (analisadores léxicos)
 - ▶ **Manipulação das estrutura de dados** (formas de armazenamento de dados)
 - ▶ **Algoritmos de pesquisas, ordenação**

Usos da recursividade - observações

```
1 #include <stdio.h>
2
3 void recursiveFunction1(int num) {
4     if (num > 0)
5         recursiveFunction1(num - 1);
6     printf("%d\n", num);
7 }
8
9 void recursiveFunction2(int num) {
10    printf("%d\n", num);
11    if (num > 0)
12        recursiveFunction2(num - 1);
13 }
14
15 int main()
16 {
17     //int 4 bytes → 8 MB = 8000 KB = 8000000 B
18     //recursiveFunction1(8000000);
19     recursiveFunction2(8000000);
20     return 0;
21 }
22
```

Usos da recursividade - observações

Teste com `gcc teste.c`
`gcc -O1 teste.c`
`gcc -O2 teste.c`

Observe o assembly
`gcc -S teste.c`
`cat teste.s`
`gcc -S -O2 teste.c`
`cat teste.s`