Prof. Jefferson T. Oliva

Algoritmos e Estrutura de Dados I (AE22CP) Engenharia de Computação Departamento Acadêmico de Informática (Dainf) Universidade Tecnológica Federal do Paraná (UTFPR) Campus Pato Branco





Sumário

- Recursão
- Exemplos de Problemas Recursivos
 - Torre de Hanói
 - Sequência de Fibonacci
- Simulando a Recursividade
- Exercícios

- Na matemática, vários objetos são definidos através de um processo que os produz
- Exemplo: função fatorial
 - Dado um número positivo n, o seu respectivo fatorial é
 - n! = 1, se n = 0 ou n = 1
 - n! = n * (n-1) * (n-2) * ... * 1, se n > 1

3

• Exemplo de um algoritmo para o cálculo do fatorial de n

```
int fatorial(int n) {
  int i, f = 1;

for (i = n; i > 1; i--)
  f *= i;

return f;
}
```

Esse algoritmo é iterativo

- O algoritmo anterior pode ser traduzido para uma função que retorne n! quando recebe n como parâmetro
 - n! = 1, se n = 0
 - n! = n * (n-1)!, se n > 0
- A função fatorial está definida em termos de si mesma
- Essa é uma definição recursiva do fatorial

5

Sumário

Recursão

- Recursão significa repetição
- Uma função recursiva é uma função chama a si própria
- Divisão conquista
- Exemplos de aplicação de recursão: árvores, grafos, ordenação, busca, etc

7

• Implementação recursiva da função fatorial

```
int fatorial(int n) {
  if (n <= 1)
    return 1;
  else
    return n * fatorial(n - 1);
}</pre>
```

 O critério de parada é uma preocupação (assim como em um comando repetitivo)



• A recursão pode ser infinita

ç

- Três regras para a recursão
 - Saber quando parar (critério de parada)
 - Caso base
 - ② Decidir como modificar o seu estado (ou entrada(s)) em direção ao caso base
 - Analisar o problema de forma que possa ser dividido em subproblemas
 - Caso indutivo

Exemplo: função fatorial

$$n! = egin{cases} 1, & ext{se } n <= 1 ext{ (caso base)} \ n*(n-1)!, & ext{se } n > 1 ext{ (caso indutivo)} \end{cases}$$

```
int fatorial(int n) {
   if (n <= 1)
     return 1;
   else
     return n * fatorial(n - 1);
}</pre>
```

- Na função acima, é possível ver que o caso base é tomado quando $n \leq 1$
- Caso n>1, então não estaremos no caso base e o resultado será n*(n-1)

exemplo

```
fatorial(5)
5 * fatorial(4)
5 * 4 * fatorial(3)
5 * 4 * 3 * fatorial(2)
5 * 4 * 3 * 2 * fatorial(1)
5 * 4 * 3 * 2 * 1
5 * 4 * 3 * 2
5 * 4 * 6
5 * 24
120
```

Exemplo: somatório em vetor

```
int somatorio(int v[], int n) {
   if (n < 1)
      return 0;
   else
      return v[n - 1] + somatorio(v, n - 1);
}

      Caso base: n < 1
      Caso indutivo: n > 1
```

Exemplo: somatório em vetor (exemplo 2)

```
int somatorio_rec(int v[], int i, int m) {
   if (i < m)
     return v[i] + somatorio_rec(v, i + 1, m);
   else
     return 0;
}
int somatorio(int v[], int m) {
   return somatorio_rec(v, 0, m);
}</pre>
```

- A somatorio_rec é uma imitação explícita de um laço for
- Caso base: quando o índice i atinge o tamanho do vetor
- Caso indutivo: o índice i está dentro dos limites do vetor

- É importante enfatizar que uma função recursiva pode ter mais de um caso base e/ou indutivo
- Para cada chamada de uma função, recursiva ou não, os parâmetros e as variáveis locais são empilhados na pilha de execução
- Execução
 - Em qualquer chamada recursiva é criado um registro de ativação na pilha de execução
 - Na pilha são armazenados o endereço de retorno, os parâmetros, as variáveis locais da função
 - No final da execução, o registro é desempilhado e a execução volta ao subprograma que chamou
 - O processo é repetido até que a pilha esteja vazia ou até que a função recursiva seja completamente finalizada

```
int fatorial(int n) {
    if (n <= 1)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n - 1);
}
int main() {
    printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
    return 0;
}</pre>
```

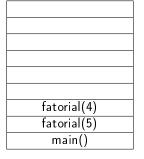
```
int fatorial(int n) {
   if (n <= 1)
      return 1;
   else
      return n * fatorial(n - 1);
}
int main() {
   printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
   return 0;
}</pre>
```

main()

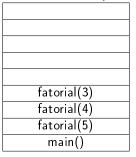
```
int fatorial(int n) {
    if (n <= 1)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n - 1);
}
int main() {
    printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
    return 0;
}</pre>
```

Pilha de Execução fatorial(5) main()

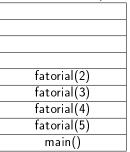
```
int fatorial(int n) {
    if (n <= 1)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n - 1);
}
int main() {
    printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
    return 0;
}</pre>
```



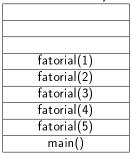
```
int fatorial(int n){
   if (n <= 1)
      return 1;
   else
      return n * fatorial(n - 1);
}
int main(){
   printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
   return 0;
}</pre>
```



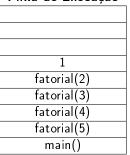
```
int fatorial(int n){
   if (n <= 1)
      return 1;
   else
      return n * fatorial(n - 1);
}
int main(){
   printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
   return 0;
}</pre>
```



```
int fatorial(int n){
   if (n <= 1)
      return 1;
   else
      return n * fatorial(n - 1);
}
int main(){
   printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
   return 0;
}</pre>
```



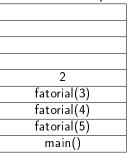
```
int fatorial(int n){
   if (n <= 1)
      return 1;
   else
      return n * fatorial(n - 1);
}
int main(){
   printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
   return 0;
}</pre>
```



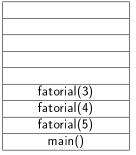
```
int fatorial(int n) {
    if (n <= 1)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n - 1);
}
int main() {
    printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
    return 0;
}</pre>
```

fatorial(2)
fatorial(3)
fatorial(4)
fatorial(5)
main()

```
int fatorial(int n){
   if (n <= 1)
      return 1;
   else
      return n * fatorial(n - 1);
}
int main(){
   printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
   return 0;
}</pre>
```



```
int fatorial(int n) {
    if (n <= 1)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n - 1);
}
int main() {
    printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
    return 0;
}</pre>
```

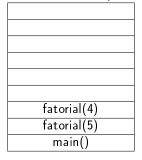


```
int fatorial(int n) {
    if (n <= 1)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n - 1);
}
int main() {
    printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
    return 0;
}</pre>
```

Pilha de Execução 6 fatorial(4)

fatorial(5) main()

```
int fatorial(int n){
   if (n <= 1)
      return 1;
   else
      return n * fatorial(n - 1);
}
int main(){
   printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
   return 0;
}</pre>
```



```
int fatorial(int n) {
    if (n <= 1)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n - 1);
}
int main() {
    printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
    return 0;
}</pre>
```

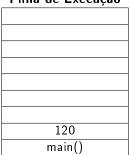
Pilha de Execução 24 fatorial(5) main()

```
int fatorial(int n){
   if (n <= 1)
      return 1;
   else
      return n * fatorial(n - 1);
}
int main(){
   printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
   return 0;
}</pre>
```

Pilha de Execução

fatorial(5) main()

```
int fatorial(int n){
   if (n <= 1)
      return 1;
   else
      return n * fatorial(n - 1);
}
int main(){
   printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
   return 0;
}</pre>
```



```
int fatorial(int n) {
    if (n <= 1)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n - 1);
}
int main() {
    printf("Fatorial de %d: %d\n", 5, fatorial(5));
    return 0;
}</pre>
```

Pilha de Execução
main()

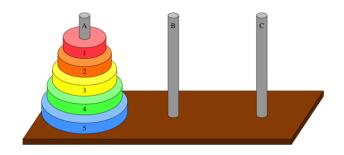
- O desenvolvimento de uma solução recursiva nem sempre é fácil
- Normalmente, não há porque propor uma solução recursiva
- Entretanto, para alguns problemas a solução recursiva é mais elegante
- Há problemas que são recursivos já na sua definição
 - Para estes, a solução recursiva é mais natural

Sumário

Exemplos de Problemas Recursivos

Exemplos de Problemas Recursivos

Torre de Hanói



- ullet Dado três torres (A, B e C) e n discos de diâmetros diferentes
- O disco de menor diâmetro sempre deve estar em cima do disco de maior diâmetro

Exemplos de Problemas Recursivos

Torre de Hanói

- Inicialmente, todos discos deve estar na torre A
- Problema: como colocar todos os discos na torre C, utilizando a torre intermediária B, sem inverter a ordem dos diâmetros em nenhum torre?
- ullet Se há solução para n-1 discos, então há solução para n discos
- No caso trivial de n=1, a solução é simples
- ullet A solução para n discos é realizada em termos de n-1

Torre de Hanói

- Procedimento
 - Se n=1, mover o disco da torre A para C
 - Mova os n-1 discos de A para C, usando B como auxiliar
 - Mova o último disco de A para C
 - Mova os n-1 discos de B para C, usando A como auxiliar

Torre de Hanói

```
void hanoi(char de, char para, char via, int n) {
  if (n >= 1)
    hanoi(de, via, para, n - 1);
    printf("disco %d de %c para %c\n", n, de, para);
    hanoi(via, para, de, n - 1);
  }
}
```

Torre de Hanói

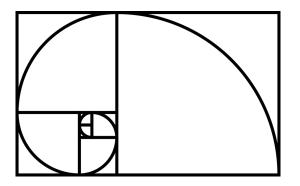
• Exemplo para de = A, para = C, meio = B e n = 5

```
disco 1 de A para C
   disco 2 de A para B
   disco 1 de C para B
   disco 3 de A para C
   disco 1 de B para A
   disco 2 de B para C
   disco 1 de A para C
   disco 4 de A para B
   disco 1 de C para B
   disco 2 de C para A
   disco 1 de B para A
   disco 3 de C para B
   disco 1 de A para C
   disco 2 de A para B
🚯 disco 1 de C para B
   disco 5 de A para C
```

```
disco 1 de B para A
disco 2 de B para C
disco 1 de A para C
disco 1 de C para B
disco 2 de C para A
disco 1 de B para C
disco 1 de A para C
disco 2 de A para B
disco 1 de C para B
disco 1 de A para C
disco 1 de B para C
disco 2 de B para C
disco 1 de B para C
disco 1 de B para C
disco 1 de A para C
```

Sequência de Fibonacci

- Em uma sequência de Fibonacci, a partir de 0 e 1, cada número subsequente é correspondente à soma dos dois anteriores
 - 0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, ...



Sequência de Fibonacci

- Presentes em configurações biológicas: caracol, desenrolar da samambaia
- Aplicação interessante: conversão de milhas para quilômetros
 - Exemplo: para converter 5 milhas, pode ser utilizado o número seguinte da sequência de Fibonacci (8 km)

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

4

Sequência de Fibonacci

```
int fib(int n) {
  if (n <= 0)
    return 0;
  else if (n == 1)
    return 1;
  else
    return fib(n - 1) + fib(n - 2);
  }
}</pre>
```

Sequência de Fibonacci

• Exemplo para n = 6

```
• fib(6) = fib(5) + fib(4)
\bullet = fib(4) + fib(3) + fib(4)
\bullet = fib(3) + fib(2) + fib(3) + fib(4)
\bullet = fib(2) + fib(1) + fib(2) + fib(3) + fib(4)
\bullet = fib(1) + fib(0) + fib(1) + fib(2) + fib(3) + fib(4)
\bullet = 1 + fib(0) + fib(1) + fib(2) + fib(3) + fib(4)
\bullet = 1 + 0 + fib(1) + fib(2) + fib(3) + fib(4)
\bullet = 1 + 1 + fib(2) + fib(3) + fib(4)
\bullet = 2 + fib(1) + fib(0) + fib(3) + fib(4)
\bullet = 2 + 1 + fib(0) + fib(3) + fib(4)
\bullet = 3 + 0 + fib(3) + fib(4)
\bullet = 3 + fib(2) + fib(1) + fib(4)
\bullet = 3 + fib(1) + fib(0) + fib(1) + fib(4)
\bullet = 3 + 1 + fib(0) + fib(1) + fib(4)
\bullet = 4 + 0 + fib(1) + fib(4)
\bullet = 4 + 1 + fib(4)
```

Sequência de Fibonacci

• Exemplo para n = 6

```
• = 4 + 1 + fib(4)

• = 5 + fib(3) + fib(2)

• = 5 + fib(2) + fib(1) + fib(2)

• = 5 + fib(1) + fib(0) + fib(1) + fib(2)

• = 5 + 1 + fib(0) + fib(1) + fib(2)

• = 6 + 0 + fib(1) + fib(2)
```

- $\bullet = 6 + 1 + fib(2)$
- 7 + fib(1) + fib(0)
- 7 + 1 + fib(0)
- 8 + 0
- 8

Sumário

Simulando a Recursividade

- Todo problema com solução recursiva pode ser resolvido iterativamente
 - Para isso, deve ser examinado, detalhadamente, os mecanismos usados para implementar a recursividade para que seja possível simulá-los usando técnicas não-recursivas
- A solução recursiva é geralmente mais cara computacionalmente do que a não-recursiva
- A possibilidade de gerar uma solução não-recursiva a partir de um algoritmo recursivo é mais interessante em várias situações

- Geralmente, uma versão não-recursiva (iterativa) de um programa executará com mais eficiência
- Na versão iterativa, o trabalho extra dispendido para entrar e sair de um bloco é evitado
- Em programa n\u00e3o-recursivo, muita atividade de empilhamento e desempilhamento pode ser evitada

- Exemplo de quando não usar recursividade
 - Sequência de Fibonacci

```
int fib(int n) {
   if (n <= 0)
     return 0;
   else if (n == 1)
     return 1;
   else
     return fib(n - 1) + fib(n - 2);
   }
}</pre>
```

 A versão recursiva é extremamente ineficiente, pois refaz os mesmos cálculos diversas vezes

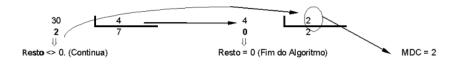
 Deve-se evitar uso de recursividade quando existe solução óbvia por iteração

```
int fibonacci(int n) {
  int i, fib1, fib2, fibN;
  if (n <= 0)
   return 0;
  else if (n == 1)
    return 1;
  else{
    fib1 = 0:
    fib2 = 1;
    fibN = 0:
    for (i = 2; i \le n; i++) {
     fibN = fib1 + fib2;
     fib1 = fib2;
     fib2 = fibN;
    return fibN;
```

• Comparação versões recursiva e iterativa

n	10	20	30	50	100
Recursiva	8 ms	1 s	2 min	21 dias	10 ²
Iterativa	1/6 ms	1/3 ms	1/2 ms	3/4 ms	1,5 ms

 Exercício: escreva uma função recursiva que calcule o MDC (máximo divisor comum) de 2 números a e b recebidos como parâmetros. Para o cálculo do MDC, deve-se usar o Algoritmo de Euclides. Ex: a = 30 e b = 4:



Referências I

Cormen, T. H., Leiserson, C. E., Rivest, R. L., Stein, C. *Introduction to Algorithms*.

Third edition, The MIT Press, 2009.

Rosa, J. L. G.
Recursão em C. SCE-181 — Introdução à Ciência da Computação II.
Slides. Ciência de Computação. ICMC/USP, 2008.

Szwarcfiter, J.; Markenzon, L.

Estruturas de Dados e Seus Algoritmos.

LTC, 2010.

Tenenbaum, A.; Langsam, Y. Estruturas de Dados usando C. Pearson, 1995.

Referências II



Ziviani, N.

Projeto de Algoritmos - com implementações em Java e C++. Thomson, 2007.