

Recursão

Além do Sedgewick (**sempre** leiam o Sedgewick), veja

▷ <http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/recu.html>

▷ <http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/enum.html>

Recursão

- ▷ Definições recursivas em matemática
- ▷ Provas por indução finita
- ▷ Algoritmos definidos de forma recursiva

Algumas definições recursivas

Suponha que definimos $f(n)$ para $n \geq 0$ da seguinte forma:

$$f(n) = \begin{cases} 1 & \text{se } n = 0 \\ nf(n-1) & \text{se } n > 0. \end{cases} \quad (1)$$

Temos então que os valores de $f(n)$ ($n \geq 0$) são

$$1, 1, 2, 6, 24, 120, 720, 5040, 40320, 362880, 3628800, \dots \quad (2)$$

Algumas definições recursivas

Conhecemos $f(n)$; esta é a função *fatorial*:

$$f(n) = n! = n(n - 1) \dots 1 = \prod_{1 \leq k \leq n} k. \quad (3)$$

Algumas definições recursivas

Suponha que definimos $g(m, n)$ para $m, n \geq 0$, com m e n são simultaneamente nulos da seguinte forma:

$$g(m, n) = \begin{cases} m & \text{se } n = 0 \\ g(n, m \bmod n) & \text{se } n > 0. \end{cases} \quad (4)$$

▷ Tabela?

Algumas definições recursivas

Também conhecemos $g(m, n)$; esta é a função mdc :

$$g(m, n) = mdc(m, n) = (m, n). \quad (5)$$

Algumas definições recursivas

Prova. Provamos (5) por indução em n . Se $n = 0$, a identidade (5) vale. Suponha agora que $n > 0$ e que (5) vale para valores menores de n . Fixe $m \geq 0$. Temos que

$$(m, n) = (n, m \bmod n) \quad (6)$$

[isto exige uma prova, que estamos omitindo]. Entretanto, o lado direito de (6) é $g(n, m \bmod n)$ por hipótese de indução, e este último valor é $g(m, n)$, por (4). Assim concluímos que $g(m, n) = (m, n)$, o que completa o passo de indução. A identidade (5) segue pelo princípio da indução finita. \square

Um algoritmo recursivo

```
int gcd(int m, int n)
{
    if (n == 0) return m;
    return gcd(n, m % n);
}
```

Expressões em notação pré-fixa

Expressão E em notação *pré-fixa*:

$$E = \begin{cases} \langle \text{natural} \rangle \\ + F G \\ * F G, \end{cases} \quad (7)$$

onde F e G são expressões em notação pré-fixa. (Por simplicidade, ignoramos as operações -, /, mod.)

Expressões em notação pré-fixa

Valor $\text{val}(E)$ de uma expressão E em notação *pré-fixa*:

$$\text{val}(E) = \begin{cases} \langle \text{natural} \rangle & \text{se } E = \langle \text{natural} \rangle \\ \text{val}(F) + \text{val}(G) & \text{se } E = + F G \\ \text{val}(F) \times \text{val}(G) & \text{se } E = * F G. \end{cases} \quad (8)$$

Avaliação de expressões em notação pré-fixa

```
/* prog5.4.c */
#include <stdio.h>

char *a; int i;
int eval()
{ int x = 0;
  while (a[i] == ' ') i++;
  if (a[i] == '+') { i++; return eval() + eval(); }
  if (a[i] == '*') { i++; return eval() * eval(); }
  while ((a[i] >= '0') && (a[i] <= '9'))
    x = 10*x + (a[i++] - '0');
  return x;
}
```

Avaliação de expressões em notação pré-fixa

```
/* prog5.4.c */  
[...]  
  
int main(int argc, char *argv[])  
{  
    a=argv[1];  
    printf("%d\n", eval());  
    return 0;  
}
```

Avaliação de expressões em notação pré-fixa

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx
```

```
$ prog5.4 "+ 2 3"
```

```
5
```

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx
```

```
$ prog5.4 "* + 2 3 * 2 4"
```

```
40
```

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx
```

```
$ prog5.4 "* + 7 * * 4 6 + 8 9 5"
```

```
2075
```

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx
```

```
$
```

Manipulação de listas ligadas com recursão

[Listas sem cabeça e sem cauda]

```
/* prog5.5.c */
int count(link x)
{
    if (x == NULL) return 0;
    return 1 + count(x->next);
}
```

Manipulação de listas ligadas com recursão

```
/* prog5.5.c */  
[...]  
void traverse(link h)  
{  
    if (h == NULL) return;  
    processe(h); /* funcao de processamento da celula h */  
    traverse(h->next);  
}  
void traverseR(link h)  
{  
    if (h == NULL) return;  
    traverseR(h->next);  
    processe(h); /* funcao de processamento da celula h */  
}
```

Manipulação de listas ligadas com recursão

```
/* prog5.5.c */  
[...]  
link delete(link x, Item v)  
{  
    if (x == NULL) return NULL;  
    if (eq(x->item, v)) /* teste de igualdade */  
        { link t = x->next; free(x); return t; }  
    x->next = delete(x->next, v);  
    return x;  
}
```

Torres de Hanói

```
/* prog5.7.c */
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
void hanoi(int N, int d)
{ if (N == 0) return;
  hanoi(N-1, -d);
  printf("%d ", d*N); /* shift(N, d); */
  hanoi(N-1, -d);
}
```

Torres de Hanói

```
/* prog5.7.c */  
[...]  
int main(int argc, char *argv[])  
{ int N=atoi(argv[1]);  
  hanoi(N,1);  
  putchar('\n');  
  return 0;  
}
```

Torres de Hanói

```
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx
$ prog5.7 1
1
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx
$ prog5.7 2
-1 2 -1
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx
$ prog5.7 3
1 -2 1 3 1 -2 1
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx
$ prog5.7 4
-1 2 -1 -3 -1 2 -1 4 -1 2 -1 -3 -1 2 -1
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx
$ prog5.7 5
1 -2 1 3 1 -2 1 -4 1 -2 1 3 1 -2 1 5 1 -2 1 3 1 -2 1 -4 1 -2 1 3 1 -2 1
yoshi@erdos:~/Main/www/2006ii/mac122a/exx
$
```

Exercício

Sugestão: estude e faça os exercícios em

▷ <http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/recu.html>

▷ <http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/enum.html>

Exercícios

Eis um par de exercícios das páginas acima:

Exercício 1 (Subset Sum). *Suponha que você emitiu cheques nos valores de $p[1], \dots, p[n]$ ao longo de um mês. No fim do mês, o banco informa que um total t foi descontado de sua conta. Quais dos cheques foram descontados? Por exemplo, se $p = \{61, 62, 63, 64\}$ e $t = 125$ então só há duas possibilidades: ou foram descontados os cheques 1 e 4 ou foram descontados os cheques 2 e 3. Este é o problema da “soma de subconjunto”, também conhecido como *subset sum*:*

Dado um número t e um vetor $p[1 \dots n]$, encontrar todas as subsequências $s[1 \dots k]$ de $1 \dots n$ tais que $p[s[1]] + \dots + p[s[k]] = t$.

Escreva uma função que resolva este problema.

Exercícios

Exercício 2 (Combinações). *Escreva uma função que imprima todas as subsequências de $1 \dots n$ que têm exatamente k elementos. (Isso corresponde, exatamente, aos subconjuntos de $\{1, \dots, n\}$ que têm k elementos.)*