

**TERCEIRA PROVA DE PRINCÍPIOS DE DESENVOLVIMENTO DE  
ALGORITMOS  
BCC, 2o. SEMESTRE DE 2006**

**Instruções:**

1. Não destaque as folhas do caderno de soluções.
2. A prova pode ser feita a lápis. Cuidado com a legibilidade.
3. Não é permitido o uso de folhas avulsas para rascunho.
4. Não é necessário apagar rascunhos no caderno de soluções.
5. Asserções imprecisas valem pouco. Justifique suas asserções (dentro do razoável!).

1. [3 pontos] Suponha que estamos utilizando uma tabela de hashing com  $M$  entradas, com resolução de colisões por encadeamento (as  $M$  listas não são mantidas em ordem). Suponha que usamos a função de hashing que devolve  $11k \bmod M$  quando a entrada é a  $k$ -ésima letra do alfabeto (por exemplo, **C** corresponde a  $k = 3$ ). Suponha que inserimos em uma tabela inicialmente vazia, nesta ordem, as chaves

E A S Y Q U T I O N

onde  $M = 5$ . Desenhe diagramas que ilustram este processo de inserção.

2. [4 pontos] Esta questão trata de árvores binárias. Suponha que temos

```
typedef struct node *link;
struct node { Item item; link l, r; int N; };
/* item nao sera usado nesta questão */
/* N armazena o número de nós na árvore enraizada naquele nó */
/* Por exemplo, N = 1 nos nós sem filhos */
```

Suponha ainda que não temos nós externos em nossas árvores (a árvore vazia é representada com o ponteiro `head = NULL`). A *profundidade*  $\text{prof}(x)$  de um nó  $x$  em uma árvore com raiz  $r$  é a ‘distância’ de  $r$  a  $x$  na árvore. Alternativamente, a profundidade de um nó  $x$  é definida como sendo 0 se  $x = r$  e, se  $x \neq r$ , então  $\text{prof}(x) = \text{prof}(x') + 1$ , onde  $x'$  é o pai de  $x$  na árvore. O *comprimento interno*  $I$  de uma árvore  $T$  é definido como

$$I = \sum_x \text{prof}(x), \quad (1)$$

onde a soma é sobre todo nó  $x$  em  $T$ .

- (i) Desenhe todas as árvores binárias com 4 nós (são 14).
- (ii) Determine o comprimento interno de todas as árvores em (i) (várias delas têm  $I = 6$ ).
- (iii) Escreva uma função em C que recebe uma árvore (isto é, um ponteiro para a raiz de uma árvore) e que devolve o comprimento interno dessa árvore. Sua função deve ter complexidade de tempo proporcional ao número de nós na árvore.

3. [4 pontos] Descreva o projeto de um programa que recebe uma cadeia de caracteres  $T$  como entrada e devolve o trecho repetido mais comprido neste texto. Por exemplo, se o texto de entrada for `aacabcabcbabcbabac`, então a saída de seu programa deve ser `abcbab`.

Faça uma descrição cuidadosa de seu projeto de programa: descreva a estrutura de dados a ser usada e dê os protótipos das funções principais, com uma descrição de o que estas funções devem fazer e como elas poderiam ser implementadas (não esqueça do `main()`).

O seu projeto deve supor que a entrada  $T$  pode ser grande; por exemplo,  $T$  poderia um livro todo. Um programa implementado de acordo com o seu projeto deve ser tal que

- (i) sob hipóteses razoáveis, ele leva tempo basicamente proporcional a  $n \log n$ , onde  $n$  é o número de caracteres em  $T$ ,
- (ii) ele gasta uma quantidade de memória proporcional ao número de caracteres em  $T$ .

Você deve argumentar por que o programa teria estas propriedades (em particular, você deve explicitar as hipóteses que você usa em sua análise). [*Sugestão.* Um *sufixo* de uma cadeia de caracteres  $T$  é um ‘segmento final’ dela. Os sufixos de `abcde` são `abcde`, `bcde`, `cde`, `de`, `e`, e a cadeia vazia, com 0 caracteres (6 sufixos no total). Considere os sufixos de  $T$ .]