

# EXAME PRELIMINAR PARA O DOUTORADO

*IME-USP, 22 de Agosto de 2001  
das 14 às 18 horas*

## Prova de Análise de Algoritmos

### Instruções:

- (i) O candidato pode resolver todas as questões.
- (ii) A banca considerará questões cujos valores somem até 10 pontos de modo que a nota seja máxima.
- (iii) Todas as soluções das questões de 1 ponto devem conter uma justificativa sucinta da resposta. Uma frase *bem escolhida* em cada questão está de bom tamanho.
- (iv) Comece a responder cada questão em uma folha nova. Não escreva no verso das folhas. Numere as folhas.

### Questão 1 [1 ponto]

Quantas vezes a comparação " $A[r] \neq 0$ " é executada? Defina esse número por meio de um recorrência.

```
LIMPA ( $A, p, r$ )
1  se  $p \geq r$ 
2     então devolva  $r$ 
3     senão  $q \leftarrow$  LIMPA ( $A, p, r - 1$ )
4         se  $A[r] \neq 0$ 
5             então  $q \leftarrow q + 1$ 
6                  $A[q] \leftarrow A[r]$ 
7         devolva  $q$ 
```

Dê uma fórmula exata para a função definida pela recorrência. Em que classe  $\Theta$  está a função definida pela recorrência? Explique.

### Questão 2 [1 ponto]

A afirmação abaixo é verdadeira ou falsa? Comente e justifique.

“Qualquer algoritmo que rearranje um vetor  $A[1..n]$  de modo que ele se torne um heap consome  $\Omega(n \lg n)$  unidades de tempo.”

### Questão 3 [1 ponto]

Prove que

*Se  $NP \neq co-NP$ , então  $P \neq NP$ .*

### Questão 4 [1 ponto]

Se  $f(n) = O(n)$  e  $g(n) = O(n^2)$ , qual dessas funções cresce mais rápido? Justifique sua resposta.

**Questão 5** [2 pontos]

Descreva informalmente (não escreva código) um algoritmo que consome  $O(n)$  unidades de tempo para imprimir os  $\lfloor \sqrt{n} \rfloor$  maiores elementos de um vetor  $A[1..n]$ . Explique porque o algoritmo funciona e a análise de tempo.

**Questão 6** [2 pontos]

Dê limitantes inferiores e superiores para a altura de uma B-árvore em que cada nó tem entre 100 e 200 filhos. Explique seus cálculos.

**Questão 7** [3 pontos]

Considere a seqüência de vetores

$$A_k[1..2^k], A_{k-1}[1..2^{k-1}], \dots, A_1[1..2^1], A_0[1..2^0].$$

Suponha que cada um dos vetores é crescente. Queremos reunir, por meio de sucessivas operações de intercalação (= *merge*), o conteúdo dos vetores  $A_0, \dots, A_k$  em um único vetor crescente  $B[1..n]$ , onde  $n = 2^{k+1} - 1$ . Escreva um algoritmo que faça isso em  $O(n)$  unidades de tempo. Você não precisa escrever o código da rotina INTERCALA, mas precisa dizer *o que* ela faz exatamente. Justifique.

**Questão 8** [3 pontos]

O código abaixo descreve a implementação de uma fila usando duas pilhas, E e D. As funções **push**, **pop**, **empty**, respectivamente, empilham, desempilham e testam se a pilha é vazia, e são consideradas operações elementares. A fila vazia é representada com ambas as pilhas vazias; o teste para fila vazia não está descrito.

```
void insere (int x) {
    push(D, x)
}

int remove {
    if (empty(E)) {
        if (empty(D)) {if (windows) {show blue screen of death} else {exit gracefully}}
        while (!empty(D))
            push(E, pop(D))
    }
    return pop(E)
}
```

Analise o custo amortizado das operações **insere** e **remove** para uma seqüência de inserções e remoções de  $n$  elementos, que termine com a fila vazia. Note que a seqüência de operações é arbitrária, exceto que não vale tentar remover um elemento da fila vazia.