Algoritmos e Complexidade – Exame da Época Especial

10 de Setembro de 2014 – Duração: 150 min

Parte A

1. Complete a anotação do seguinte código de forma a provar que está parcialmente correcto. Apresente ainda as condições de verificação associadas a essa prova.

```
// N >= 0
i=0; j=N;
//....
while (i<N) {
    //....
i=i+1; j=j-1;
}
// j==0</pre>
```

- 2. Apresente uma definição recursiva da função int bsearch (int v[], int N, int x) que, dado um array ordenado de N inteiros e um inteiro x calcula a posição onde esse inteiro ocorre no array (a função devolve -1 caso o elemento não ocorra no array). Certifique-se que a função que definiu executa em tempo logarítmico no pior caso e
- 3. Complete a seguinte definição da função void heapify (int h[], int N) que transforma um array de inteiros numa min-heap.

apresente uma relação de recorrência que traduza a complexidade da função nesse caso.

```
void heapify (int h[], int N) {
  int i = N/2;
  while (i>=0){
      ....
      i=i-1;
  }
}
```

Sugestão: escreva o código do ciclo por forma a que tenha como invariante a seguinte propriedade:

As sub-árvores que se iniciam em posições a partir de i são min-heaps.

4. Considere o seguinte tipo para representar as arestas de um grafo orientado e pesado (com N vértices):

```
typedef struct aresta {
  int destino;
  int peso;
  struct aresta *prox;
} *Grafo [N];
```

- (a) Apresente uma definição da função int pesoC (Grafo g, int p[], int 1) que calcula o peso de um caminho p de comprimento 1 no grafo g. Assuma que a sequência de vértices dada em p corresponde a um caminho válido no grafo.
- (b) Relativamente à função definida na alínea anterior calcule a sua complexidade assimptótica.

Diga justificando como essa complexidade seria alterada se o grafo estivesse armazenado numa matriz de adjacência.

Parte B

- 1. Relativamente à função referida na questão 2 da Parte A, defina uma versão iterativa dessa mesma função e calcule o número médio de posições consultadas no caso em que o inteiro x existe no array. Assuma que o elemento pode ocorrer em qualquer posição do array com igual probabilidade.
- 2. Considere que para implementar tabelas de hash se usa o seguinte tipo:

```
#define HSIZE 1001
typedef struct celula {
  int valor;
  int estado; // 0:Livre, 1:Ocupado, 2:Apagado
  } THash [HSIZE];
```

Defina uma função int addKey (THash t, int k) de inserção de um novo valor na tabela assumindo que as colisões são resolvidas usando open-addressing com linear probing.

A função apresentada retorna 0 em caso de sucesso e deve garantir que a tabela não tem elementos repetidos e reaproveitar células apagadas sempre que possível.

Assuma que existe implementada uma função int hash (int key, int hsize) que, dado um inteiro key e um tamanho hsize devolve um inteiro na gama 0..hsize-1.