

Bach. em Ciência da Computação Estrutura de Dados

Prova 2 Nome: GABARITO

3º Período 12/05/2016 Prof. Hamilton J. Brumatto

 $N^{o}$ :

## Instruções:

- (a) A prova tem a duração de 90 minutos;
- (b) A prova é individual sendo proibida qualquer consulta ou o uso de qualquer meio de comunicação;
- (c) A interpretação do enunciado é parte integrante da prova;
- (d) O total de pontos é proporcional à nota, sendo que a nota equivalente à totalidade de pontos definidos na prova não é menor que 10;
- (e) INCLUA O RACIOCÍNIO (ou contas) para chegar à resposta.
- (f) Pode indicar o uso de algoritmos de apoio vistos em sala.
- (g) Na resposta de uma questão pode ser considerado que a função criada na questão anterior esteja correta.

Questão:	Max	Pontos
Q1	20	
Q2	20	
Q3	20	
Q4	20	
Q5	20	
Total	100	
Nota		

## Boa Prova!

Considere nesta prova que a entrada/saída de dados e formato de dados é a melhor forma que sirva ao seu propósito. O foco da prova é o algoritmo e não rotinas de leitura e impressão de dados.

1. Este exercício foi proposto nos nossos encontros de segunda, realizado no dia 6/12. Um estacionamento tem largura para um carro apenas, porém é comprido. Normalmente 5 carros, numerados de 1 a 5 entram e saem ao longo do dia (entram apenas uma vez). Eles sempre entram na mesma ordem: 1, 2, 3, 4, 5. A dúvida é, em que ordem eles saem. Por exemplo, se todos entrarem antes do primeiro sair, a ordem de saída é: 5, 4, 3, 2, 1, porém se cada um que entrar sair antes do próximo entrar, a ordem de saída é 1, 2, 3, 4, 5. Algumas ordens são possíveis, como 2, 1, 5, 4, 3, porém outras são impossíveis, como 2, 1, 5, 3, 4. Pede-se que construa um algoritmo onde, dada uma determinada ordem retorne: SIM se for uma possível ordem de saída e NÃO se não for possível. Considere que todas as estruturas já estão implementadas: fila: enfileirar, desenfileirar e ehvazia; pilha: empilhar, desempilhar e ehvazia; e árvore binária: insFilhoEsq, insFilhoDir, ...

Aqui vamos usar uma estrutura de pilha, pois é assim que acontece, o primeiro que entra no estacionamento é o último que sai.

Para saber se uma ordem é possível vamos fazer o seguinte processo:

- Empilhamos um carro.
- Verificamos o topo: Enquanto no topo estiver o carro que queremos que saia, desempilhamos.
- Se no topo não for o carro que gueremos que saia, empilhamos outro.
- Se no final verificarmos que sairam todos os carros na ordem a resposta é sim, caso contrário, não.

Entrada: S um vetor com a ordem de saída.

Saída: Sim, se a ordem for válida, Não se a ordem não for válida.

pilha p;

```
enum {nao, sim};

int verificaOrdem(int S[5]) {
   int entrada[5] = {1, 2, 3, 4, 5};
   int e=0, s=0;
   int ret = nao;

while(e < 5) {
    empilhar(&p,entrada[e++]);
    while(!ehvazia(p) && p.itens[p.topo-1] == S[s]) {
        desempilhar(&p);
        s++;
     }
   }
}

if(s == 5) ret = sim;
   return ret;
}</pre>
```

2. Este exercício é original. Muitos supermercados ainda usam filas individuais em caixas. Então quem vai entrar na fila terá de escolher entre as várias. Vamos implementar um modelo de fila dupla. A função/método desenfileirar(fila) → obj indica explicitamente a fila que será desenfileirada, mas o método enfileirar(obj) irá enfileirar na fila com menos objetos. Implemente esta estrutura e os métodos/funções necessários para operar com ela com segurança (sem erro).

Este é até simples. Poderíamos construir uma função enfileirar única para realizar toda a função. Mas a partir do momento em que já temos as funções enfileirar, desenfileirar e ehvazia para uma fila simples. Duplicamos esta função, uma para cada fila. As funções que criaremos será simplesmente para escolher a fila. A questão de segurança implica em também criar uma função que verifique se uma ou outra fila está vazia: ehvazia(fila). Vou omitir aqui as funções básicas para uma filha que já foi disponibilizada em material de aula.

```
typedef int obj_t; // O tipo do objeto é genérico.
typedef int boolean; // Verdadeiro ou Falso, conforme o enum abaixo.
enum{falso, verdade};

typedef struct fila { // A fila
   obj_t itens1[TAMANHOFILA];
   obj_t itens2[TAMANHOFILA];
   int inicio1, fim1, inicio2, fim2;
   boolean cheia1, cheia2, vazia1, vazia2;
} fila;

boolean enfileirar(fila *p, obj_t obj);
obj_t desenfileirar(fila *p, int f);
boolean envazia(fila p, int f);

boolean enfileirar2(fila *p, obj_t obj);
obj_t desenfileirar2(fila *p, obj_t obj);
obj_t desenfileirar1(fila *p, obj_t obj);
obj_t desenfileirar1(fila *p);
```

```
obj_t desenfileirar2(fila *p);
  boolean ehvazia1(fila p);
  boolean ehvazia2(fila p);
  boolean enfileirar(fila *p, obj_t obj) {
     boolean ret = falso;
     int tam1, tam2; // tamanho das filas
     tam1 = p \rightarrow inicio1 \le p \rightarrow fim1 ? p \rightarrow fim1 - p \rightarrow inicio1 :
                                         p->fim1 + TAMANHOFILA - p->inicio1;
     tam2 = p \rightarrow inicio2 \le p \rightarrow fim2 ? p \rightarrow fim2 - p \rightarrow inicio2 :
                                         p->fim2 + TAMANHOFILA - p->inicio2;
     if(tam1 == 0 && p->vazia1) ret=enfileirar1(p, obj);
     else if(tam2 == 0 && p->vazia2) ret=enfileirar2(p,obj);
     else if(tam1 <= tam2) ret=enfileirar1(p,obj);</pre>
     else enfileirar2(p,obj);
     return ret;
  }
  obj_t desenfileirar(fila *p, int f) {
     obj_t o;
     assert(f == 1 || f == 2);
     if(f == 1) o = desenfileirar1(p);
     else o = desenfileirar2(p);
     return o;
  }
  boolean ehvazia(fila p, int f){
     boolean ret;
     assert(f == 1 \mid \mid f == 2);
     if(f == 1) ret = ehvazia1(p);
     else ret = ehvazia2(p);
     return ret;
  }
3. Exercício 3 da lista 8. Uma proposta de algoritmo foi mencionada em sala de aula quando
  apresentamos solução para expressões pós-fixa e infixa. Crie um algoritmo para construir
  uma árvore binária de expressão a partir de uma expressão pré-fixa. (você já possui a
  biblioteca para manipular uma árvore binária: inserirFilhoEsq(obj), ..., getInfo(),
  ...)
  Este eu respondi em sala de aula:
  criarexpressao()
  leio um símbolo;
  crio uma árvore exp com o símbolo como raiz;
  se simbolo== operador:
      op1 = criarexpressao();
      op2 = criarexpressao();
      insFilhoEsq(exp,op1);
```

```
insFilhoDir(exp,op2);
  fim.se
  retorna exp.
  arvore *pegarOperando() {
    char symb;
    arvore *ret=NULL;
    arvore *fe, *fd;
    if(scanf("%c",&symb) == 1) {
       ret = (arvore *) malloc(sizeof(arvore));
       iniciar(ret,symb);
       if(symb=='+' || symb=='-' || symb=='*' || symb=='/' || symb=='^') {
         fe=pegarOperando();
         fd=pegarOperando();
         insFilhoEsq(ret,fe);
         insFilhoDir(ret,fd);
      }
    }
    return ret;
  int main(int argc, char **args) {
    arvore *exp;
    exp=pegarOperando();
    percOrdem(exp,imprimirInfo,abrePar,fechaPar); //testando
    printf("\n");
    return 0;
  }
4. Questão 3 da lista 7. Considere uma árvore ternária (3-ária). Na nossa implementação
  faltaram as funções/métodos de percurso em pré-ordem e em pós-ordem para esta árvore.
  Construa estas rotinas.
  Questão mais fácil da prova.
  PercursoPreOrdem():
  visitaInfo();
  para i=1 até i=3 PercursoPreOrdem(filhos[i]);
  PercursoPosOrdem():
  para i=1 até i=3 PercursoPosOrdem(filhos[i]);
  visitaInfo();
  void percPreOrdem(arvore *a, funcao_t *visitaInfo) {
    int i;
    if(a != NULL) {
      visitaInfo(a);
       for(i = 0; i < NARIA; i++)
```

```
percPreOrdem(a->filhos[i],visitaInfo);
}
return;
}

void percPosOrdem(arvore *a, funcao_t *visitaInfo) {
  int i;

  if(a != NULL) {
    for(i = 0; i < NARIA; i++)
        percPosOrdem(a->filhos[i],visitaInfo);
    visitaInfo(a);
  }
  return;
}
```

5. Esta questão é um desafio. Questão extra na prova, e será tratada como tal, mas foi cobrada como exercício 9 da lista 8. Uma proposta de solução deste exercício foi apresentada na nossa aula de exercícios na véspera da prova. Crie uma estrutura de heap para representar uma fila de prioridade e construa as funções: enfileirar(obj), desenfileirar() → obj e ehvazia().

A grande dificuldade deste problema é a fila andar. Normalmente numa estrutura de vetor quando a fila anda a fazemos rotativa. Neste caso não, pois a fila é uma árvore binária, se tiramos o raiz outro nó precisa assumir o raiz. Escolher o filho maior não é solução, pois poderíamos por exemplo escolher o filho direito e no final uma folha do filho direito sobe para o raiz e a árvore deixa de ser quase completa, condição necessária para um heap.

A fila tem de andar, ou seja, o último elemento não estará na posição n mais, e sim na n-1. O coringa é então o último elemento, onde ele ficaria de fato. Com o uso do Max-Heapfy fica simples, pegamos o último elemento e colocamos no início da fila e chamamos um Max-Heapfy nele e ele volta a assumir a posição correta no Heap, e não só isso, o início do Heap volta a ficar com o maior elemento.

Ao inserir um elemento, ele é inserido no final da fila. Para que ele assuma sua posição de direito, basta comparar ele com o pai na estrutura, se ele for maior, ele troca de posição com o pai.

```
boolean ret = falso;
  int i;
  obj_t aux;
  if(p->fim != TAMANHOFILA) {
    p->itens[p->fim++]=obj;
    i = p \rightarrow fim;
    while((i > 1) && (p->itens[i-1] > p->itens[i/2 - 1])) {
      aux = p->itens[i-1];
      p\rightarrow itens[i-1] = p\rightarrow itens[i/2 - 1];
      p->itens[i/2 - 1] = aux;
      i = i/2;
    ret = verdade;
 return ret;
}
obj_t desenfileirar(heapfila *p) {
  int i = 1, max=1;
  obj_t o, aux;
  boolean para = falso;
  assert(p->fim != 0);
  o = p->itens[0]; // elemento que sai
  p->itens[0] = p->itens[--p->fim]; // ultimo vai para o começo da fila
  while(!para) {
                          // max-heapfy
    if(((2*i) \le p-)fim) \&\& (p-)itens[i-1] < p-)itens[2*i-1])) max = 2*i;
    if(((2*i+1) \le p-)fim) \&\& (p-)itens[max-i] < p-)itens[2*i])) max = 2*i+1;
    if(i != max) {
      aux = p->itens[i-1];
      p->itens[i-1] = p->itens[max-1];
      p->itens[max-1] = aux;
      i = max;
    else para = verdade;
 return o;
}
boolean ehvazia(heapfila p) {
  return (p.fim == 0);
}
```