EXERCÍCIOS DE PREPARAÇÃO PARA PROVA 1 – ESTRUTURA DE DADOS 1 PROF. IGOR MACHADO COELHO 2018/1 – Ccomp DEVE SER ENTREGUE NA P1 (VALE 1PT NA PROVA!)

TODOS CÓDIGOS DEVEM SER IMPLEMENTADOS EM C/C++, COM A RESPECTIVA ANÁLISE DE COMPLEXIDADE (PIOR E MELHOR CASOS)

1. Um deque geral deve prover as seguintes operações para: inserir no início, inserir no fim, remover no início, remover no fim, obter primeiro elemento, obter último elemento.

Defina o estrutura Deque e escreva os procedimentos e funções acima de forma análoga ao realizado com Pilhas e Filas. Considere tanto o uso da alocação sequencial quanto da encadeada.

- 2. Reescreva as operações de Pilha utilizando duas Filas como estrutura de dados auxiliar para guardar os elementos.
- 3. Reescreva as operações de Fila utilizando duas Pilhas como estrutura de dados auxiliar para guardar os elementos.
- 4. Escreva um algoritmo que dada uma pilha P, inverta a ordem dos elementos de P. Seu algoritmo deve usar apenas espaço auxiliar constante e:
- a. uma fila
- b. duas pilhas
- c. uma pilha
- 5. Escreva um algoritmo que dada uma fila F, inverta a ordem dos elementos de F. Seu algoritmo deve usar apenas espaço auxiliar constante e:
- a. uma pilha
- b. duas filas
- 6. Seja X um arquivo em disco que guarda uma sequência de N naturais. Sabendo-se que o conteúdo de X é muito grande para ser carregado todo em memória, faça um algoritmo que escreva os últimos 1000 naturais de X em tempo $\theta(N)$. Assuma que o arquivo deve ser acessado sequencialmente, da seguinte maneira: ele deve ser primeiramente aberto, depois cada os naturais são lidos um a um até que um -1 seja lido (indicando final de arquivo), situação em que o arquivo deve ser fechado. Como acesso a disco é uma operação custosa, deseja-se fazer tal impressão numa única passagem pelos dados do arquivo.
- 7. Criar uma variação de pilha, chamada de PilhaMin, que, além de fornecer as operações de pilha em tempo constante, define uma operação que retorna o elemento de P com a menor chave em tempo constante
- 8. Escrever um algoritmo que converta uma expressão aritmética parentizada usando as 4 operações para a expressão correspondente em notação polonesa inversa, na qual quando um operador é encontrado, é aplicado imediatamente aos dois operandos que o antecedem. Ex: ((A+B)*(C-D)) é expresso como AB+CD-* em notação polonesa inversa.
- 9. Utilizando uma pilha, escreva um algoritmo que compute uma expressão escrita na em notação polonesa inversa (note que na notação polonesa inversa não são necessários parênteses). Ex: $5 + (1 + 2) \times 4 3$ é representada por $5 \cdot 12 + 4 \times + 3$ -
- 10. Uma pilha é ordenada se os elementos são removidos em ordem crescente. Dada uma pilha P, escreva um algoritmo que remova e reinsira elementos de P (através das

funções empilha e desempilha) até que P se torne ordenada. Seu algoritmo deverá utilizar espaço auxiliar constante acrescido de outra pilha.

- 11. Escrever um algoritmo que verifique se uma expressão está corretamente parentizada (isto é, sem que um parênteses abra (respectivamente feche) sem fechar (respectivamente sem abrir) entre um par de abre-e-fecha de parênteses). Você deve atender as seguintes especificações:
- a. não há limite de tamanho para a entrada (exceto pela memória disponível)
- b. existem vários tipos de parênteses. Cada fechamento de parênteses deve corresponder a uma abertura do mesmo tipo. O tipo é especificado pelo nome logo após cada parêntese. Exemplo de entrada:

```
(p(p)p(p)p(p)p)p)p \Rightarrow OK (só um tipo de parênteses, p)

(p1(p2)p1)p2 \Rightarrow incorreto (dois tipos de parênteses, p1 e p2)

(p1(p2)p2)p1 \Rightarrow OK (dois tipos de parênteses, p1 e p2)
```

- 12. Projete uma estrutura chamada PilhaDividida, que funciona como uma pilha (topo, push, pop), mas internamente é composta por T pilhas de tamanho limitado K. Além das pilhas internas, você pode usar espaço auxiliar constante. Projete as operações de push, pop e topo na PilhaDividida.
- 13. Projete um programa para monitorar entradas e saídas de pacotes em um roteador. O programa deve ler uma sequência de N pares X Y onde X = "E" representando se o roteador deve receber em seu buffer um novo dado cujo valor é Y, ou X="S" representando que ele deve enviar o dado mais antigo no buffer pelo canal Y. Como entrada, haverá o valor de N seguido dos N pares X Y. Como saída, o programa deve imprimir, tão logo um par X Y com X = "S" é lido, o par R S representando que o dado R será enviado pelo canal S. O algoritmo deve ter complexidade de tempo O(N). Exemplo:

Entrada:

13

E10E2S4E3E7S5S6S7E6E1E4E5S1

Saída:

10 4

2.5

3 6

77

61