SCC0502 - ALGORITMOS E ESTRUTURAS DE DADOS I

Filas e Deques

Prof.: Leonardo Tórtoro Pereira leonardop@usp.br

Baseado nos slides do Prof. Rudinei Goularte

Conteúdo

- → Filas
- → Deques

Fila

- → O que é?
- → Para que serve?



Exemplo de Aplicação

- → Problema: automação de uma biblioteca
 - ◆ Todos os livros devem ser cadastrados
 - O sistema deve informar se um livro está disponível ou não nas estantes
 - Caso o livro não esteja disponível, o usuário pode aguardar em uma fila de espera
 - Quando o livro for devolvido, o primeiro da fila de espera pode retirá-lo
- → Sua tarefa: desenvolver esse sistema

- → 1º passo: abstração
 - Identificar os elementos do mundo real que são relevantes para a solução do problema
 - Quais são eles?



- → Elementos relevantes
 - ◆ Um cadastro de livros
 - Indicação da disponibilidade dos livros
 - Uma fila de espera para cada livro, com indicação da ordem das pessoas
 - Primeiro e último da fila
 - Cadastro de pessoas: nome, endereço e telefone

- → 2º passo: quais são as operações possíveis nas filas?
 - Entrar na fila
 - Quem entra, entra onde?
 - ◆ Sair da fila
 - Quem sai, sai de onde?
 - Outras?

Fila (Queue)

- → O que é?
 - É uma estrutura para armazenar um conjunto de elementos, que funciona da seguinte forma
 - Novos elementos sempre entram no fim da fila
 - O único elemento que se pode retirar da fila em um dado momento é seu primeiro elemento

Fila (Queue)

- → Para que serve?
 - Modelar situações em que é preciso armazenar um conjunto ordenado de elementos, no qual o primeiro elemento a entrar no conjunto será também o primeiro elemento a sair do conjunto, e assim por diante
 - Política FIFO: first in, first out

Aplicações

- → Exemplos de aplicações de filas
 - Filas de espera e algoritmos de simulação
 - Controle por parte do sistema operacional de recursos compartilhados, tais como impressoras
 - ♦ Buffers de Entrada/Saída
 - Estrutura de dados auxiliar em alguns algoritmos como a busca em largura

TAD Fila

- → Operações principais
 - fila_criar(): cria uma fila F vazia
 - fila_entra(F,x): insere o elemento x no final da fila F.
 Retorna true se foi possível inserir, false caso contrário
 - fila_sai(F): remove o elemento no inicio de F, e retorna esse elemento. Retorna NULL se não foi possível remover

TAD Fila

- → Operações auxiliares
 - fila_frente(F): retorna o elemento no início de F, sem remover
 - fila_tamanho(F): retorna o número de elementos em F
 - fila_vazia(F): indica se a fila F está vazia
 - fila_cheia(F): indica se a fila F está cheia (útil para implementações estáticas)

TAD Fila - exemplo

Operação	Fila	resultado
fila_criar()	1° da fila □	
fila_entra(F,a)	1° da fila □ a	
fila_entra(F,b)	1° da fila □ a, b	
fila_entra(F,c)	1° da fila □ a, b, c	
fila_sai(F)	1° da fila □ b, c	return (a)
fila_entra(F,d)	1° da fila □ b, c, d	
fila_sai(F)	1° da fila □ c, d	return (b)

Implementação

- → Alocação sequencial
 - Os elementos da fila ficam, necessariamente, em sequência (um ao lado do outro) na memória
- → Alocação estática
 - ◆ Todo o espaço de memória a ser utilizado pela fila é reservado (alocado) em tempo de compilação
 - Todo o espaço reservado permanece reservado durante todo o tempo de execução do programa, independentemente de estar sendo efetivamente usado ou não

Implementação de Fila

- → Início: aponta para/indica o primeiro da fila, ou seja, o primeiro elemento a sair
- → **Fim:** aponta para/indica o fim da fila, ou seja, onde o próximo elemento entrará



Implementação de Fila

→ Qual a condição inicial, quando a fila é criada?

→ Qual a condição para fila vazia?

→ Qual a condição para fila cheia?

Exemplo de uso

- → Array com 6 posições
- → fila_criar()
 - ◆ Início = 0, Fim = 0
- → fila_entra(F, a), fila_entra(F, b), fila_entra(F,c)
 - Qual o estado de F, Início e Fim?
- → fila_entra(F,z), fila_entra(F,r), fila_entra(F,s)
 - ◆ fila_cheia(F) == TRUE
- → fila_sai(F), fila_sai(F)
 - Qual o problema?

Implementação Sequencial

→ As inserções (fila_entra) fazem com que o contador f seja incrementado (O(1))

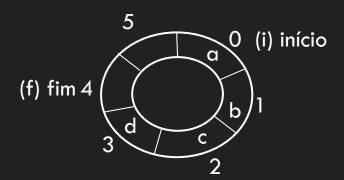


- → Mas as remoções (fila_sai) requerem deslocar todos os elementos (O(n))
- → É possível melhorar isso?

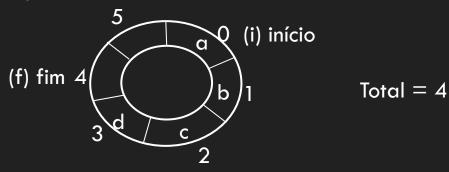
- → A solução é fazer com que o início não seja fixo na primeira posição do vetor
 - Pode-se permitir que f volte para o início do vetor quando esse contador atingir o final do vetor
- → Essa implementação é conhecida como fila circular
- → Na figura abaixo a fila circular possui 4 posições vagas e f < i</p>



- → Portanto, deve-se "ver" a fila como um "anel" Fila Circular
 - Qual a condição inicial (quando a fila é criada)?
 - Qual a condição para fila vazia?
 - Qual a condição para fila cheia?



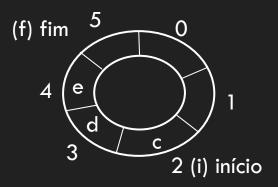
- → Solução: campo extra para guardar número de elementos
 - Qual a condição inicial (quando a fila é criada)?
 - Qual a condição para fila vazia?
 - Qual a condição para fila cheia?



- → Qual a condição inicial (quando a fila é criada)?
 - ◆ Total=0, início=0, fim=0
- → Qual a condição para fila vazia?
 - ◆ Total=0
- → Qual a condição para fila cheia?
 - ◆ Total=tamanho da fila

- → Exemplo

 - entra(f), entra(g), entra(h)



Implementação Sequencial Circular na Heap

- → A fila é sequencial, como no caso de alocação estática.
 Contudo, está alocada na Heap.
 - ◆ Facilidade de modelagem e implementação como TAD.
 - Chamaremos daqui em diante apenas de Fila Sequencial Circular

Definição de Tipos

```
(fila.h)
#include "item.h"
#define TAM 100
#define TRUE 1
#define FALSE 0
typedef struct fila FILA;
FILA *fila criar(void);
boolean fila inserir(FILA *fila, ITEM *item);
boolean fila remover(FILA *fila);
ITEM *fila busca(FILA *fila, int chave);
int fila tamanho(FILA *fila);
```

Definição de Tipos

```
(fila.c)
#include "fila.h"
struct fila_{
    ITEM *itens[TAM];
    int inicio; /*posicao do 1o elemento da fila*/
    int fim; /*posicao do ultimo elemento da fila*/
    int tamanho;
```

```
/*Cria logicamente uma fila, inicialmente vazia*/
FILA *fila criar(void){
    /*pré-condição: existir espaço na memória.
    Na implementação estática não há o que verificar*/
    FILA *fila = (FILA *) malloc(sizeof(FILA));
    fila->inicio = 0;
    fila->fim = 0;
    fila->tamanho = 0; /* fila vazia*/
    return (fila);
int fila cheia(FILA *fila) {
    return (fila->tamanho == TAM);
int fila vazia(FILA *fila) {
    return (fila->tamanho == 0);
```

```
/*Insere um elemento no fim da fila. FILA NÃO ORDENADA. Fila Circular. */
boolean fila inserir(FILA *fila, ITEM *item){
    if (fila != NULL && (!fila cheia(fila)) ){
        fila->itens[fila->fim] = item;
        fila->fim = (fila->fim+1) % TAM;
        fila->tamanho ++;
        return(TRUE);
    return(FALSE);
```

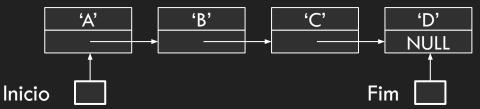
```
ITEM *fila remover(FILA *fila){
    if (fila != NULL && (!fila vazia(fila)) ) {
        ITEM *ret = item criar(item get chave(fila inicio(fila));
        item apagar(&fila->itens[fila->inicio]);
        fila->itens[fila->inicio] = NULL;
        fila->inicio = (fila->inicio + 1) % TAM;
        fila->tamanho --;
        return (ret);
    return (NULL);
```

```
boolean fila remover(FILA *fila){
    if (fila != NULL && (!fila vazia(fila)) ) {
        item apagar(&fila->itens[fila->inicio]);
        fila->itens[fila->inicio] = NULL;
        fila->inicio = (fila->inicio + 1) % TAM;
        fila->tamanho --;
        return (TRUE);
    return (FALSE);
```

```
int fila_tamanho(FILA *fila) {
   if (fila != NULL)
     return (fila->tamanho);
   return (ERRO);
}
```

Implementação Encadeada

- → A implementação encadeada* pode ser realizada mantendo-se dois ponteiros, um para o início e outro para o final da fila
- → Com isso pode-se ter acesso direto às posições de inserção e remoção
 - * Supõe-se aqui encadeamento com alocação dinâmica



Implementação Encadeada

- → As operações inserir e remover implementadas dinamicamente são bastante eficientes
- → Deve-se tomar cuidado apenas para que os ponteiros para início e final tenham valor NULL quando a fila estiver vazia

Sequencial versus Encadeada

Operação	Sequencial	Encadeada
Criar	O(1)	O(1)
Apagar	O(1)*	O(n)
Inserir	O(1)	O(1)
Remover	O(1) (circular)	O(1)
Frente	O(1)	O(1)
Vazia	O(1)	O(1)
Cheia	O(1)	O(1)
Tamanho	O(1)	O(1) (c/ contador)

^{*} Se a Fila for implementada como um array na stack. Caso seja implementada como um array na heap (como temos feito), será O(n).

Sequencial versus Encadeada

- → Sequencial
 - Implementação simples
 - Tamanho da fila definido a priori
- → Encadeada
 - Alocação dinâmica permite gerenciar melhor estruturas cujo tamanho não é conhecido a priori ou que variam muito de tamanho

Deques

- → Double Ended QUEue
- → Deques são estruturas que permitem inserir e remover de ambos os extremos

Aplicações

- → Alguns Sistemas de escalonamento de processos com múltiplas CPU's
- → Verificadores de palíndromos (sequências de itens que são iguais quando lidos da esquerda para direita ou da direita para esquerda)
- → Opção desfazer/refazer em programas de edição de imagem, texto etc.

TAD Deques

- → Operações principais
 - inserir_inicio(D,x): insere o elemento x no início da deque D.
 Retorna true se foi possível inserir e false caso contrário
 - inserir_fim(D,x): insere o elemento x no final da deque D. Retorna
 true se foi possível inserir e false caso contrário
 - remover_inicio(D): remove o elemento no inicio de D, e retorna esse elemento. Retorna NULL se não foi possível remover
 - remover_fim(D): remove o elemento no final de D, e retorna esse elemento. Retorna NULL se não foi possível remover

TAD Deques

- → Operações auxiliares
 - primeiro(D): retorna o elemento no início de D. Retorna NULL se o elemento não existe
 - ultimo(D): retorna o elemento no final de D. Retorna NULL se o elemento n\u00e3o existe
 - contar(D): retorna o número de elementos em D
 - vazia(D): indica se a deque D está vazia
 - cheia(D): indica se a deque D está cheia (útil para implementações estáticas)

TAD Deques

- → Como deques requerem inserir e remover elementos em ambos os extremos
 - ♦ Implementação sequencial circular
 - ♦ Implementação dinâmica duplamente encadeada
- → Nesses casos, as operações do TAD são O(1)

- → Exercício: Implementar uma DEQUE
 - Aproveite a implementação de uma fila circular estática e acrescente as duas operações que faltam:
 - remover do fim; e
 - inserir no início
 - As outras operações são as mesmas

Implementação - Inserir no Início

- Se x ≥ 0, então (x + N) % N = x
- → Se x = -1, então (x + N) % N = N 1
 - ♦ x é a posição que se deseja inserir: deque->inicio 1

```
boolean deque_inserir_inicio(DEQUE *deque, ITEM *item) {
    if (deque != NULL && !deque_cheia(deque)) {
        deque->inicio = (deque->inicio - 1 + TAM) % TAM;
        deque->itens[deque->inicio] = item;
        deque->tamanho ++;
        return (TRUE);
    }
    return (FALSE);
}
```

Implementação - Remover do Fim

```
ITEM *deque_remover_fim(DEQUE *deque) {
    if (deque != NULL && !deque_vazia(deque)) {
        deque->fim = (deque->fim - 1 + TAM) % TAM;
        ITEM* i = deque->itens[deque->fim];
        deque->itens[deque->fim] = NULL;
        deque->tamanho --;
        return (i);
    }
    return (NULL);
}
```

- \rightarrow Se x \geq 0, então (x + N) % $\overline{N} = x$
- → Se x = -1, então (x + N) % N = N 1

Exercícios

- → Implemente uma fila dinâmica
- → Implemente uma deque dinâmica
- → Implemente um procedimento recursivo capaz de esvaziar uma fila
- → Implemente um procedimento para inverter uma fila (o primeiro elemento se tornará o último e vice-versa)

Referências

→ ZIVIANI, N. Projeto de Algoritmos, Thomson, 2a. Edição, 2004.