Deques

Estruturas de Dados e Algoritmos



Prof. Daniel Saad Nogueira Nunes

IFB – Instituto Federal de Brasília, Campus Taguatinga



Sumário

- Introdução
- Vetores Dinâmicos
- Implementação em vetores
- Listas
- Exemplo



Sumário

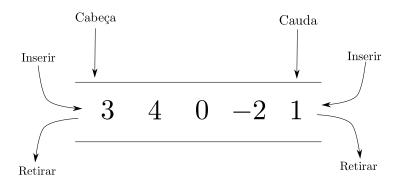
Introdução

Deques

- Deque: Double-Ended-Queue.
- Deques são TADs que generalizam filas.
- Em deques, elementos podem ser adicionados tanto no início quando no fim da fila.
- Pode-se retirar elementos nas duas extremidades também.



Deques





Operações em Filas

- Algumas das operações suportadas por um deque devem ser:
 - Inserção no início.
 - Remoção no início.
 - Inserção no fim.
 - Remoção no fim.
 - Acessar o elemento do início:
 - Acessar o elemento do fim:
 - Verificar se o deque está vazio;
 - Verificar o tamanho do degue:

Representação de deques

- Assim como filas, deques podem ser representadas de várias maneiras, duas delas são por meio de:
 - Vetores:
 - Estruturas auto-referenciadas;



Sumário

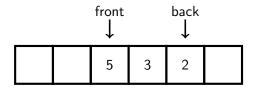
Vetores Dinâmicos

Representação de deques em vetores

 Para representar deques em vetores utilizamos a mesma estrutura utilizada nas filas, que é composta por um vetor e dois índices, que apontam, respectivamente, para a posição da frente (início) da fila e a posição de trás (fim) da fila.



Representação de deques em Vetores



Sumário

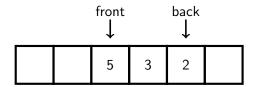


- Inserção no final
- Inserção no início
- Remoção no início
- Remoção no fim

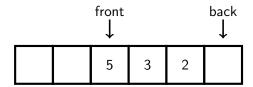


- Para inserir um elemento ao final de um deque utilizamos o mesmo procedimento realizado na fila.
- incrementamos o índice do fim e colocamos o novo elemento nessa posição.

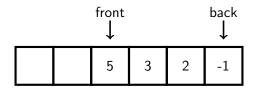






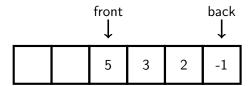




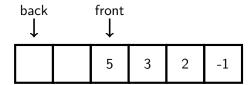


• Quando o índice do fim estiver no final do vetor, podemos simplesmente "dar a volta" pra reutilizar o espaço!

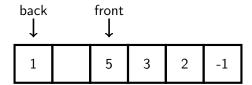
Enfileiramento em vetores



Enfileiramento em vetores



Enfileiramento em vetores



- Caso o vetor venha a ficar totalmente preenchido, duplicamos a sua capacidade.
- Contudo, existem dois casos que devemos observar:
 - Índice do início menor que o do fim.
 - Índice do início menor que o do fim.

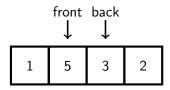


Índice do início menor que o do fim

• Só precisamos duplicar a capacidade do vetor.

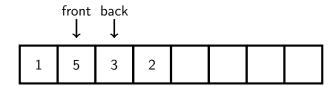
Índice do início menor que o do fim

• Só precisamos duplicar a capacidade do vetor.



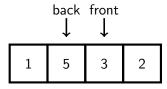
Índice do início menor que o do fim

• Só precisamos duplicar a capacidade do vetor.



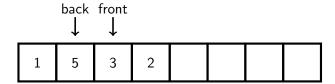
Índice do início maior que o do fim

Índice do início maior que o do fim

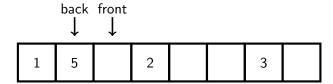




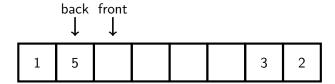
Índice do início maior que o do fim



Índice do início maior que o do fim

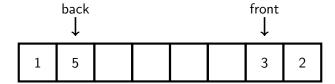


Índice do início maior que o do fim





Índice do início maior que o do fim



 Copiar os elementos ao duplicar o vetor não é uma operação tão custosa ao longo do tempo, pois só fazemos isso cada vez que o vetor está cheio. Isso só ocorre após $\frac{n}{2}$ inserções, logo, o custo é amortizado.

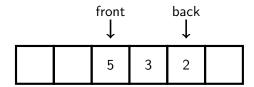


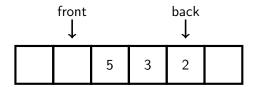
Sumário

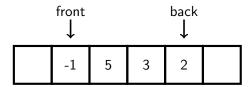


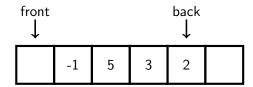
- Inserção no final
- Inserção no início
- Remoção no fim

- A inserção no início é extremamente parecida com a inserção ao final.
- Até nos casos em que o vetor fica cheio.
- A única diferença é que o índice do início é diminuido e o elemento é inserido.
- Caso o índice fosse zero antes da inserção, ele passa a ser igual a capacidade do vetor menos um.

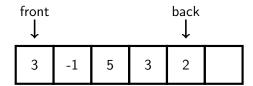




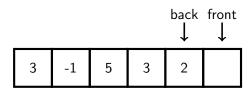




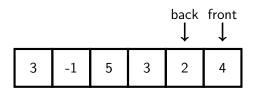
Inserção no início



Inserção no início



Inserção no início





Sumário



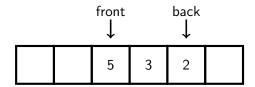
- Inserção no final
- Inserção no início
- Remoção no início
- Remoção no fim

Remoção no início em vetores

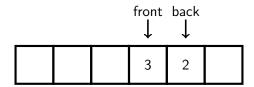
Remover do início consiste em incrementar o índice do início.



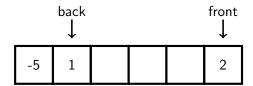
Remoção no início em vetores

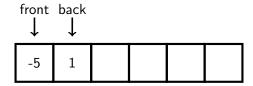


Remoção no início em vetores

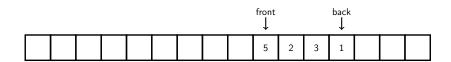


• Utilizamos a mesma estratégia do enfileiramento: quando o índice do início estiver no final do vetor, damos a volta.

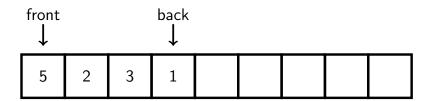




- Quando a ocupação do vetor está em ¹/₄ de sua capacidade, devemos reduzir a sua capacidade pela metade.
- Todos os elementos da fila são movidos para o início do vetor realocado, independente da posição dos índices de início e fim.

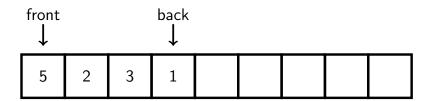


front			back ↓						
5	2	3	1						





front			back ↓						
5	2	3	1						





 Copiar os elementos ao reduzir o vetor pela metade não é uma operação tão custosa ao longo do tempo, pois só fazemos isso quando o vetor está a $\frac{1}{4}$ de sua capacidade. Dessa forma, o custo é amortizado.

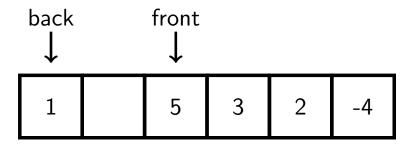


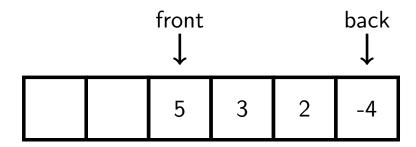
Sumário

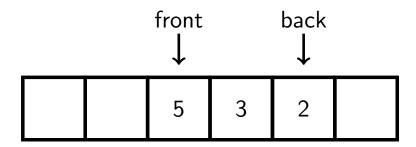
- Vetores Dinâmicos
 - Inserção no final
 - Inserção no início
 - Remoção no início
 - Remoção no fim

Remoção no fim

- Extremamente similar à remoção no início.
- Até quando é necessário diminuir a capacidade do vetor.
- A diferença é que precisamos incrementar o índice de fim, em vez de decrementar o índice de início.
- Caso o índice de fim chegue ao final do vetor, ele volta para o início.







Sumário

Implementação em vetores

Sumário



- Definição
- Funções auxiliares
- Inserção no final

- Remoção no final
- Acessar o início
- Acessar o final
- Limpeza
- Análise

Definição

```
typedef struct deque_t {
7
         size_t front;
8
         size_t back;
9
         size_t size;
10
         size_t capacity;
11
         int *deque;
12
    } deque_t;
13
```

Implementação em vetores

Sumário



- Definição
- Inicialização
- Funções auxiliares
- Inserção no final

- Remoção no final
- Acessar o início
- Acessar o final
- Limpeza
- Análise

Inicialização

```
void deque_initialize(deque_t **d) {
41
         (*d) = mallocx(sizeof(deque_t));
42
         (*d)->front = 0;
43
         (*d)->back = 3;
44
         (*d)->size = 0;
45
         (*d)->capacity = 4;
46
         (*d)->deque = mallocx(sizeof(int) * 4);
47
48
```

Implementação em vetores

Sumário



- Definição
- Funções auxiliares
- Inserção no final

- Remoção no final
- Acessar o início
- Acessar o final
- Limpeza
- Análise

```
size_t deque_size(deque_t *d) {
106
         return d->size;
107
     }
108
```



```
bool deque_empty(deque_t *d) {
   return deque_size(d) == 0;
}
```

Implementação em vetores

110

111

112



```
static void deque_expand(deque_t *d) {
8
         size_t old_capacity = d->capacity;
9
         d->capacity *= 2;
10
         d->deque = reallocx(d->deque, sizeof(int) * d->capacity);
11
         if (d->front > d->back) {
12
             for (size_t i = d->front; i < old_capacity; i++) {</pre>
13
                 d->deque[i + old_capacity] = d->deque[i];
14
             }
15
             d->front = d->front + old_capacity;
16
17
18
```



```
20
     static void deque_shrink(deque_t *d) {
         size_t new_capacity = d->capacity / 2;
21
         if (d->front <= d->back) {
22
             for (size_t i = d->front, j = 0; i <= d->back; i++, j++) {
23
                  d->deque[j] = d->deque[i];
24
25
         } else {
26
27
             size_t front_len = d->capacity - d->front;
             for (int i = d->back; i >= 0; i--) {
28
                  d->deque[i + front_len] = d->deque[i];
29
             }
30
             for (size_t i = d->front, j = 0; i < d->capacity; i++, j++) {
31
                  d->deque[j] = d->deque[i];
32
             }
33
34
         d->front = 0:
35
         d->back = d->size - 1;
36
37
         d->capacity = new_capacity;
38
         d->deque = reallocx(d->deque, d->capacity * sizeof(int));
39
```

Implementação em vetores

Sumário



- Definição
- Funções auxiliares
- Inserção no final

- Acessar o início
- Acessar o final
- Limpeza
- Análise



Inserção ao final

```
void deque_push_back(deque_t *d, int data) {
56
         if (d->size == d->capacity) {
57
             deque_expand(d);
58
59
         d->back++;
60
         if (d->back == d->capacity)
61
             d->back = 0;
62
         d->deque[d->back] = data;
63
         d->size++;
64
65
```

Implementação em vetores

Sumário



- Definição
- Funções auxiliares
- Inserção no final
- Inserção no início

- Acessar o início
- Acessar o final
- Limpeza
- Análise



Inserção no início

```
67  void deque_push_front(deque_t *d, int data) {
68    if (d->size == d->capacity) {
69        deque_expand(d);
70    }
71    d->front = d->front == 0 ? d->capacity - 1 : d->front - 1;
72    d->deque[d->front] = data;
73    d->size++;
74  }
```

Sumário



- Definição
- Funções auxiliares
- Inserção no final
- Remoção no início

- Acessar o final
- Limpeza
- Análise



Remoção no início

```
87  void deque_pop_back(deque_t *d) {
    if (d->size == d->capacity / 4 && d->capacity > 4) {
        deque_shrink(d);
    }
    assert(d->size > 0);
    d->back = d->back == 0 ? d->capacity - 1 : d->back - 1;
    d->size--;
    }
}
```

Sumário



- Definição
- Funções auxiliares
- Inserção no final

- Remoção no final
- Acessar o final
- Limpeza
- Análise



Remoção no início

```
void deque_pop_front(deque_t *d) {
76
         assert(d->size > 0);
77
         if (d->size == d->capacity / 4 && d->capacity > 4) {
78
              deque_shrink(d);
79
         }
80
         d->front++;
81
         d->size--;
82
         if (d->front == d->capacity)
83
              d\rightarrow front = 0;
84
85
```

Sumário



- Definição
- Funções auxiliares
- Inserção no final

- Remoção no final
- Acessar o início
- Acessar o final
- Limpeza
- Análise



Acessar o início

```
int deque_front(deque_t *d) {
    assert(d->front < d->capacity);
    return d->deque[d->front];
}
```

Sumário



- Definição
- Funções auxiliares
- Inserção no final

- Remoção no final
- Acessar o início
- Acessar o final
- Limpeza
- Análise



Acessar o final

101

102

104

```
int deque_back(deque_t *d) {
         assert(d->front < d->capacity);
         return d->deque[d->back];
103
     }
```

Sumário



- Definição
- Funções auxiliares
- Inserção no final

- Remoção no final
- Acessar o início
- Acessar o final
- Limpeza
- Análise



Limpeza

```
void deque_delete(deque_t **d) {
50
         free((*d)->deque);
51
         free(*d);
52
         *d = NULL;
53
    }
54
```

Sumário



- Definição
- Funções auxiliares
- Inserção no final

- Remoção no final
- Acessar o início
- Acessar o final
- Limpeza
- Análise



Deques: análise

Complexidade das Operações

Operação	Complexidade
Inserir no final	$\Theta(1)$ amortizado
Inserir no início	$\Theta(1)$ amortizado
Remover no final	$\Theta(1)$ amortizado
Remover no início	$\Theta(1)$ amortizado
Acessar o início	$\Theta(1)$
Acessar o fim	$\Theta(1)$

Sumário



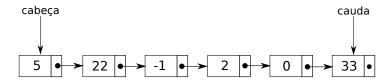


Implementação de deques em listas

- Também podemos utilizar uma lista para implementar um deque.
- Será que uma lista encadeada simples funciona?



Implementação de Deques





Listas Encadeadas: Análise

Operação	Complexidade
Inserção na cabeça	$\Theta(1)$
Inserção na cauda	$\Theta(1)$
Remoção da cabeça	$\Theta(1)$
Remoção da cauda	$\Theta(n)$
Acesso à cabeça	$\Theta(1)$
Acesso à cauda	$\Theta(1)$



Implementação de deques em listas

- Listas encadeadas simples n\u00e3o permitem remo\u00aa\u00e3o da cauda em tempo constante.
- Temos que recorrer às listas duplamente encadeadas!

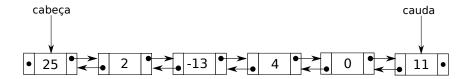


Listas duplamente encadeadas: Análise

Operação	Complexidade
Inserção na cabeça	$\Theta(1)$
Inserção na cauda	$\Theta(1)$
Remoção da cabeça	$\Theta(1)$
Remoção da cauda	$\Theta(1)$
Acesso à cabeça	$\Theta(1)$
Acesso à cauda	$\Theta(1)$



Implementação de Deques





Implementação de Deques

• Listas duplamente encadeadas se mostram uma escolha certa para implementação de Deques!

Implementação de deques em listas

- Inserir ao final: inserção na cauda.
- Inserir no início: inserção na cabeça.
- Remover do final: remoção da cauda.
- Remover do início: remoção da cabeça.
- Acesso no início: acesso à cabeça.
- Acesso no final: acesso à cauda.
- Verificar o tamanho do deque: verificar o tamanho da lista.
- Verificar se o deque está vazio: verificar se a lista é vazia.



Sumário

Exemplo

```
#include "alloc.h"
     #include "deque.h"
     #include <stdio.h>
     #include <string.h>
     int main(void) {
         int i;
         deque_t *d;
         deque_initialize(&d);
         for (i = 0; i < 16; i++) {
10
             if (i % 2 == 0) {
11
                  printf("Inserindo %d na frente do deque\n", i);
12
                  deque_push_front(d, i);
13
             } else {
14
                  printf("Inserindo %d atras do deque\n", i);
15
                  deque_push_back(d, i);
16
             }
17
         }
```

18



Exemplo

Exemplo de utilização da biblioteca

```
19
         i = 0;
         while (!deque_empty(d)) {
20
              if (i % 2 == 1) {
21
                  printf("Retirando %d da frente do deque\n", deque_front(d));
22
23
                  deque_pop_front(d);
              } else {
24
                  printf("Retirando %d de tras do deque\n", deque_back(d));
25
                  deque_pop_back(d);
26
27
              i++:
28
29
         deque_delete(&d);
30
         return 0;
31
32
```