



CENTRO DE CIÊNCIA E TECNOLOGIA  
LABORATÓRIO DE CIÊNCIAS MATEMÁTICAS  
UNIVERSIDADE ESTADUAL DO NORTE FLUMINENSE

# Filas

*Disciplina: Estrutura de Dados I*

**Prof. Fermín Alfredo Tang Montané**

**Curso: Ciência da Computação**

# Filas (Queues)

## Definição

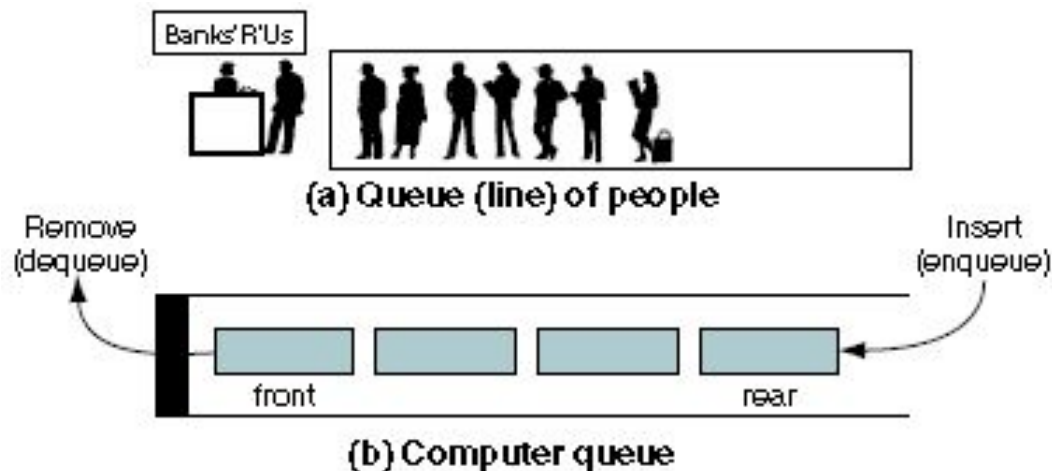
---

- Um fila (queue) é uma lista linear na qual os dados somente podem ser inseridos em uma extremidade chamada de fim da fila (rear), e removidos da outra extremidade chamada de inicio da fila (front).
- Essas restrições garantem que os dados que se encontram na fila serão processados na ordem em que eles foram recebidos.
- Ao inserir uma sequência de dados em uma fila e depois remover essa sequência, a ordem desses dados permanecerá a mesma.
- Exemplo: Os dados inseridos na sequência {5, 10, 15, 20} serão removidos como {5, 10, 15, 20}.
- O atributo (ou característica) de preservação da ordem é motivo pelo qual a fila é conhecida como uma estrutura de dados FIFO (*First in – First Out*), primeiro a entrar, primeiro a sair.

# Filas (Queues)

## Exemplos

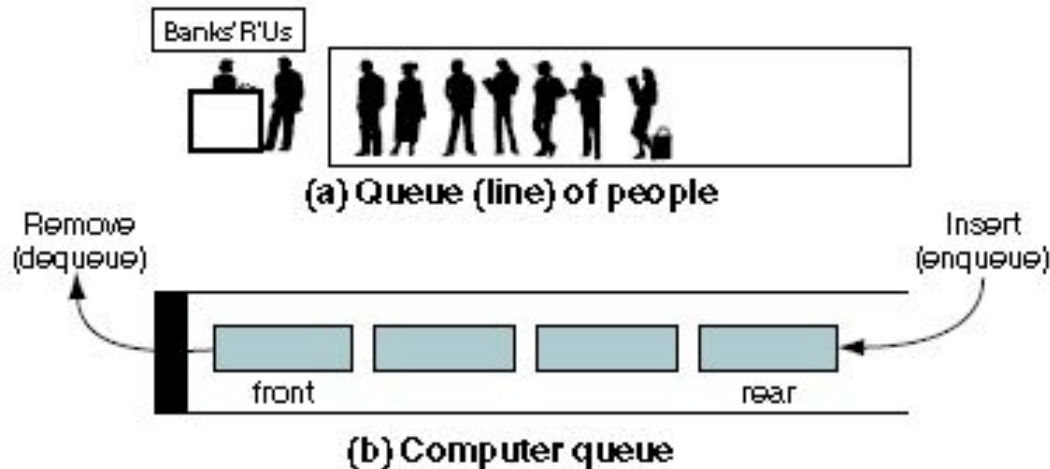
- O conceito de fila também é muito familiar. Utilizamos e encontramos diferentes tipos de filas no nosso dia a dia. Por exemplo:
  - Filas de pessoas esperando pelo ônibus;
  - Lista de chamadas colocadas em espera para serem respondidas por um operador telefônico;
  - Uma lista de trabalhos em espera para serem processados por um computador. Fila de impressão.
- Qualquer situação em que se preserve a ordem dos elementos é uma fila.



# Filas (Queues)

## Exemplos

- Qualquer situação em que se preserve a ordem dos elementos é uma fila.
- Na figura, os elementos, sejam pessoas ou dados, entram na fila pelo fim dela e progridem até chegar ao início da fila. Uma vez atingido o início da fila, deixam a fila e são atendidos.



- Um fila (queue) é uma estrutura de dados FIFO (*First in – First Out*) em que as inserções acontecem em uma extremidade chamada Fim da Fila (rear) e as remoções acontecem na outra extremidade chamada Início da Fila (front).

# Filas (Queues)

## Operações Básicas

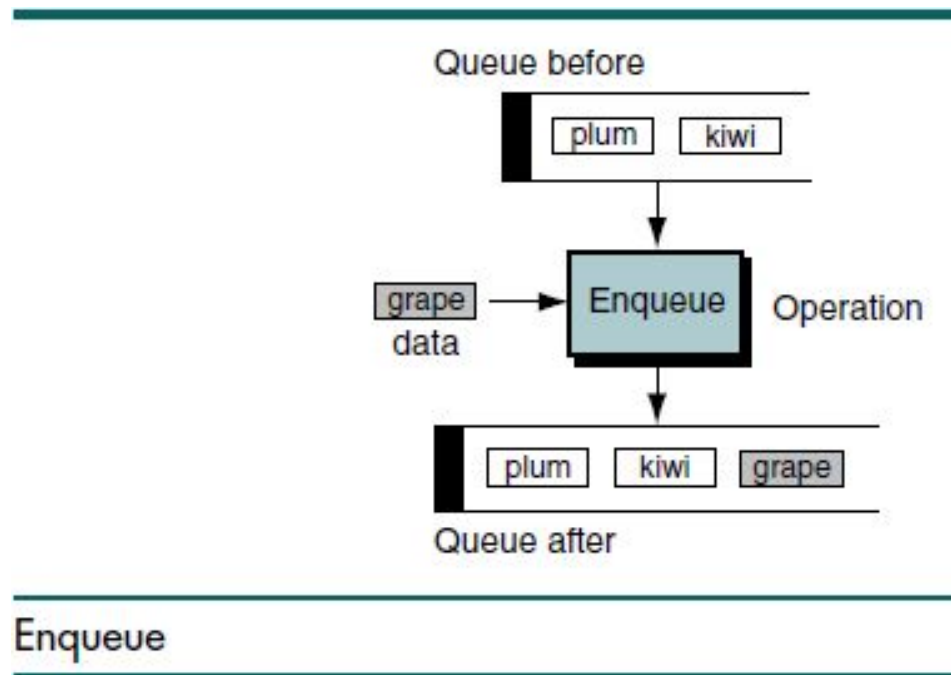
---

- Existem quatro operações básicas de filas:
  - Enfileirar (Inserir Fila) (enqueue)
  - Desenfileirar (Remover Fila) (dequeue)
  - Recuperar Início Fila (queue front)
  - Recuperar Fim Fila (queue rear)

# Filas (Queues)

## Operação Enfileirar (Enqueue)

- A operação enfileirar é o único mecanismo de inserção de elementos em uma fila.
- Após a inserção de um elemento, esse elemento se torna o último da fila (*rear*).

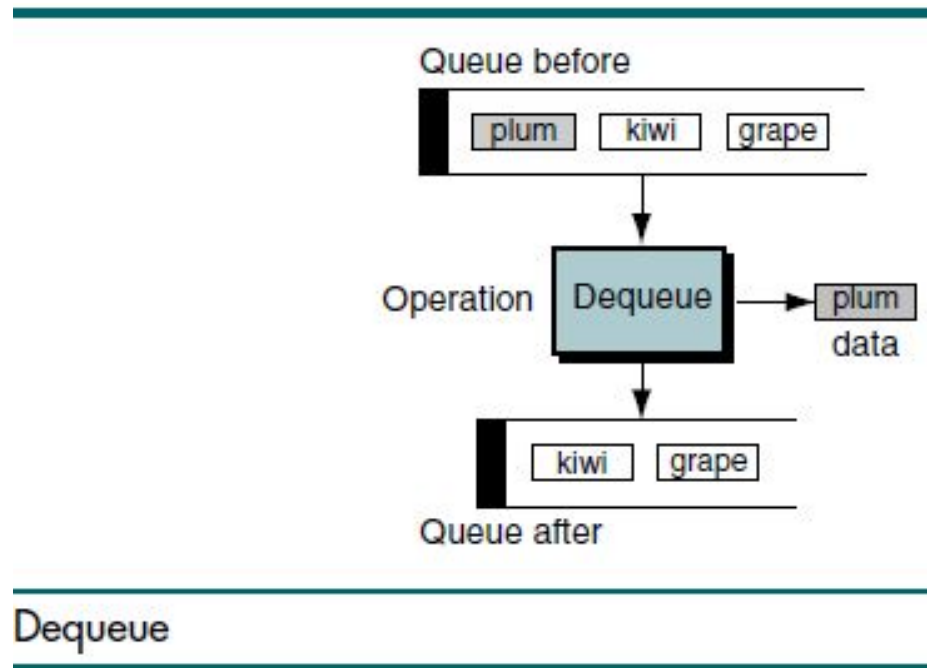


# Filas (Queues)

## Operação Desenfileirar (Dequeue)

---

- A operação desenfileirar é o único mecanismo de remoção de elementos em uma fila.
- O elemento no início da fila (front) é recuperado e removido da fila.

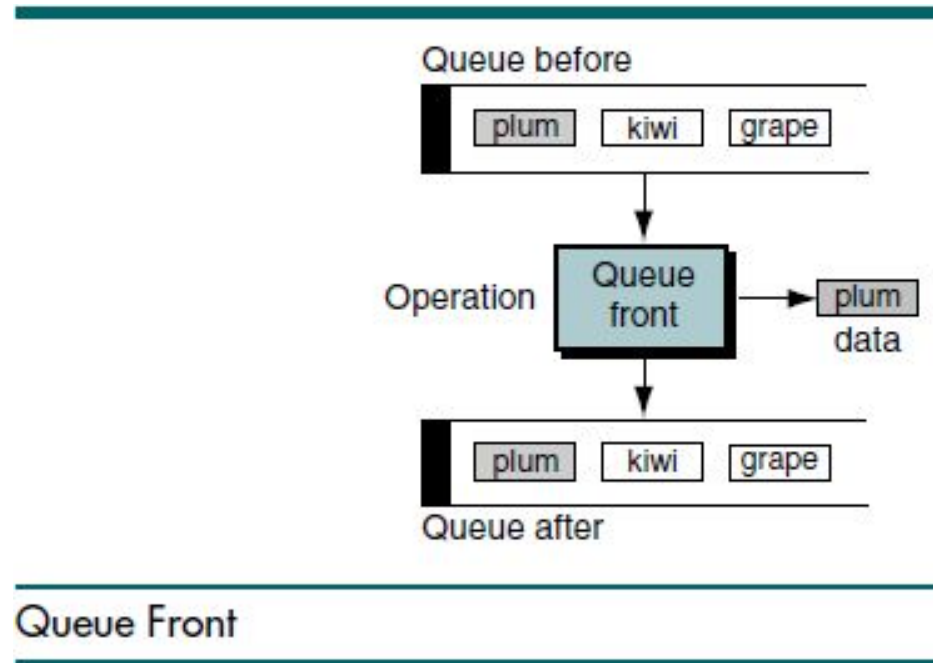


# Filas (Queues)

## Operação Inicio Fila (Queue Front)

---

- O elemento no início da fila (front) é recuperado, no entanto, o conteúdo da fila permanece inalterado.

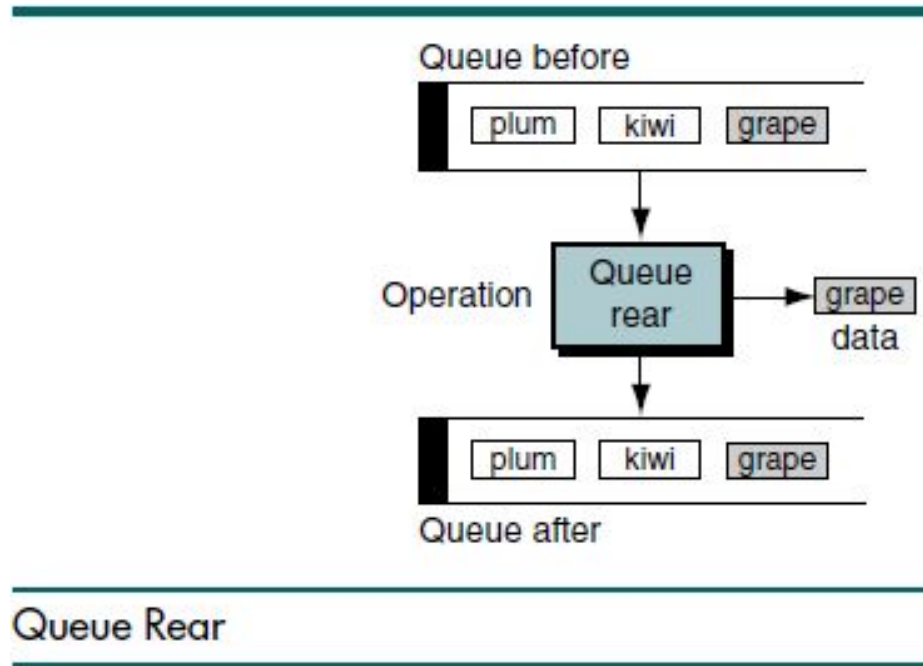




# Filas (Queues)

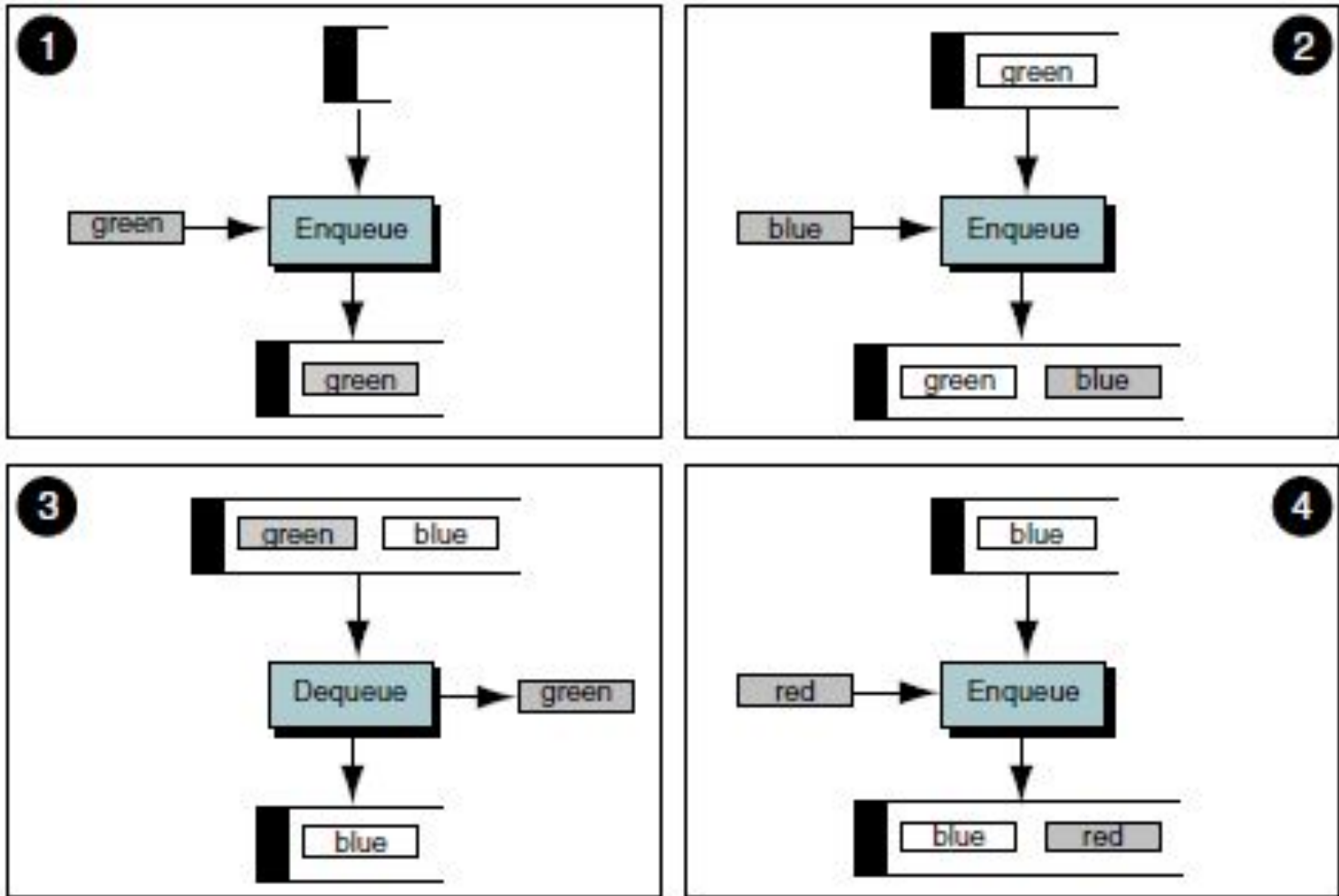
## Operação Fim Fila (Queue Rear)

- O elemento no fim da fila (rear) é recuperado, no entanto, o conteúdo da fila permanece inalterado.



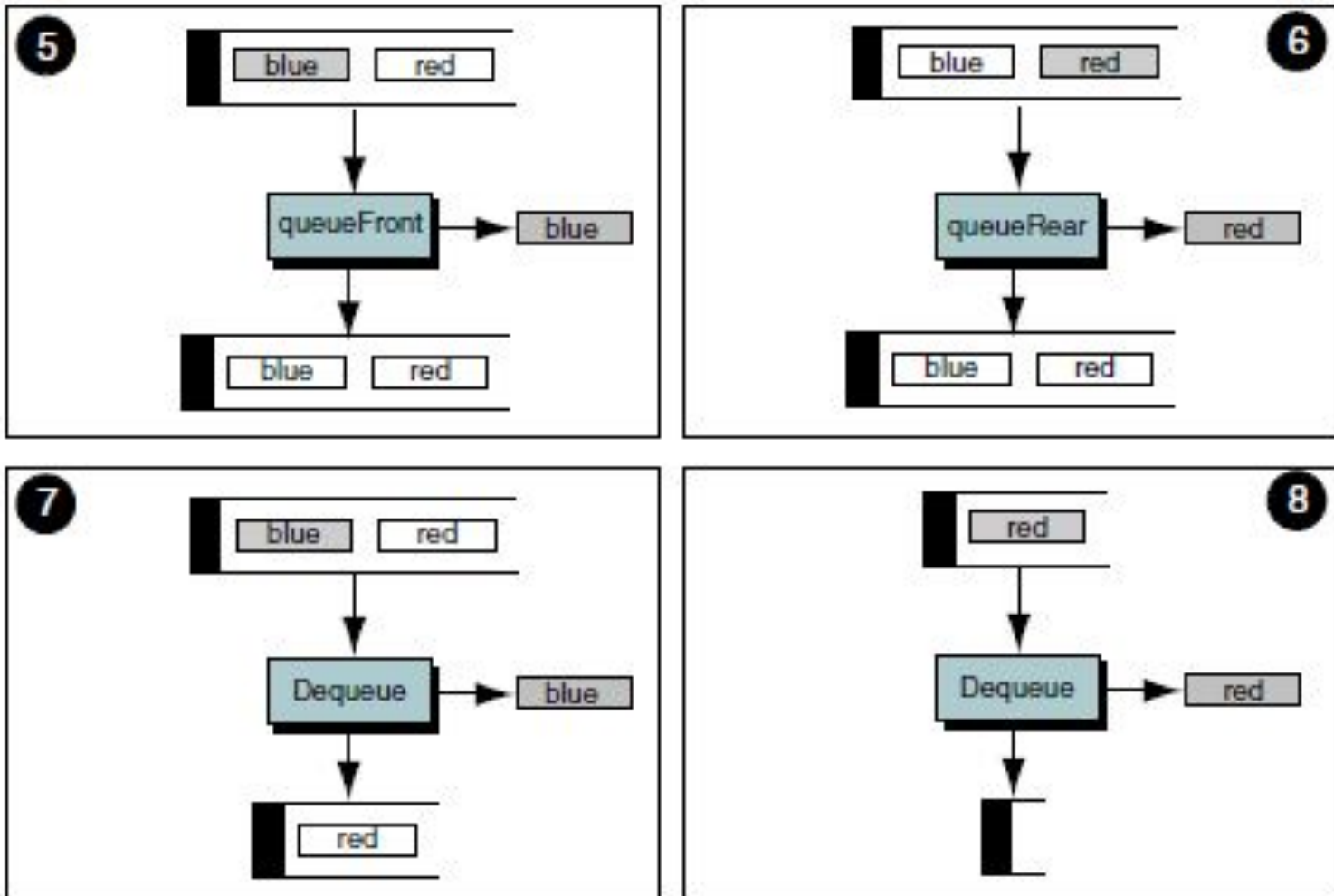
# Filas (Queues)

## Exemplo de Operação



# Filas (Queues)

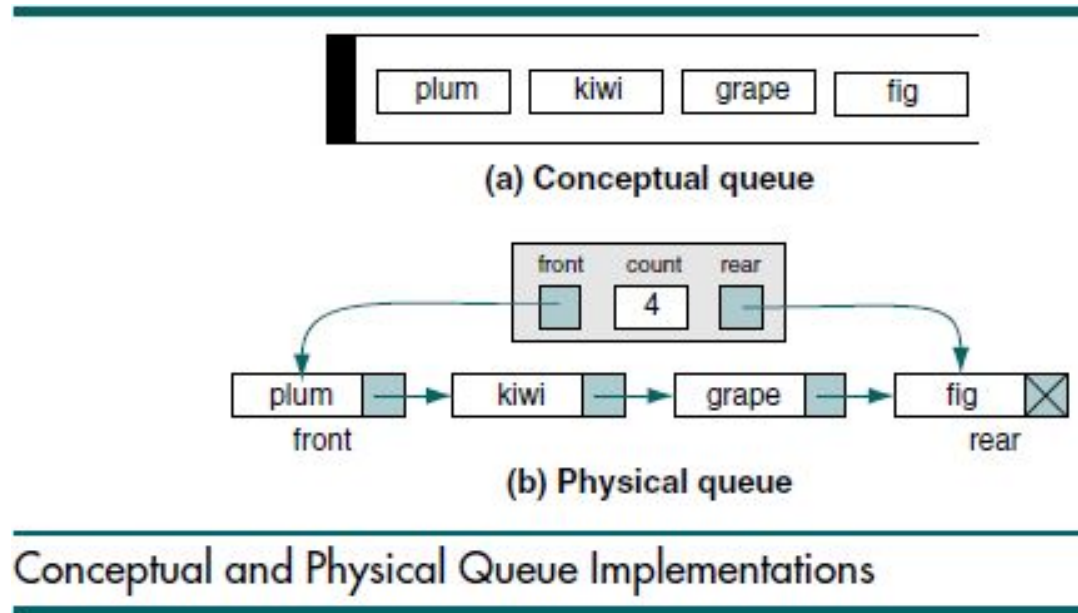
## Exemplo de Operação



# Filas (Queues)

## Implementação como Listas Encadeadas

- Estrutura conceitual e Estrutura Física como Lista Encadeada.

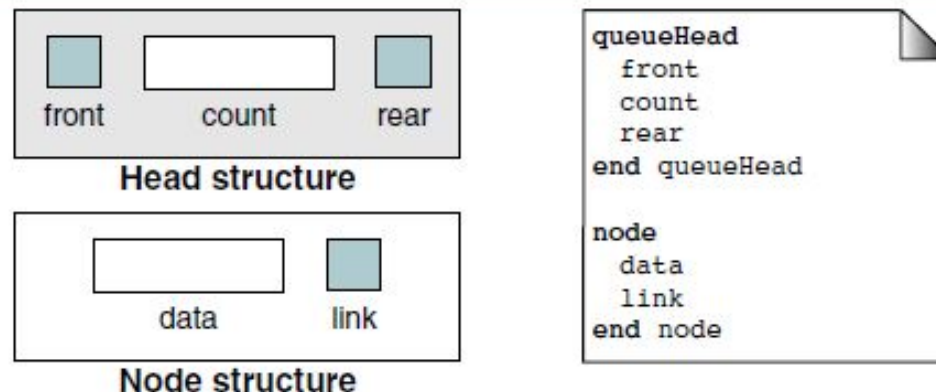


- Precisamos de duas estruturas diferentes para implementar uma fila:
  - Uma estrutura de cabeçalho da fila (Queue Head);
  - Uma Estrutura de nó da fila (Queue node).

# Filas (Queues)

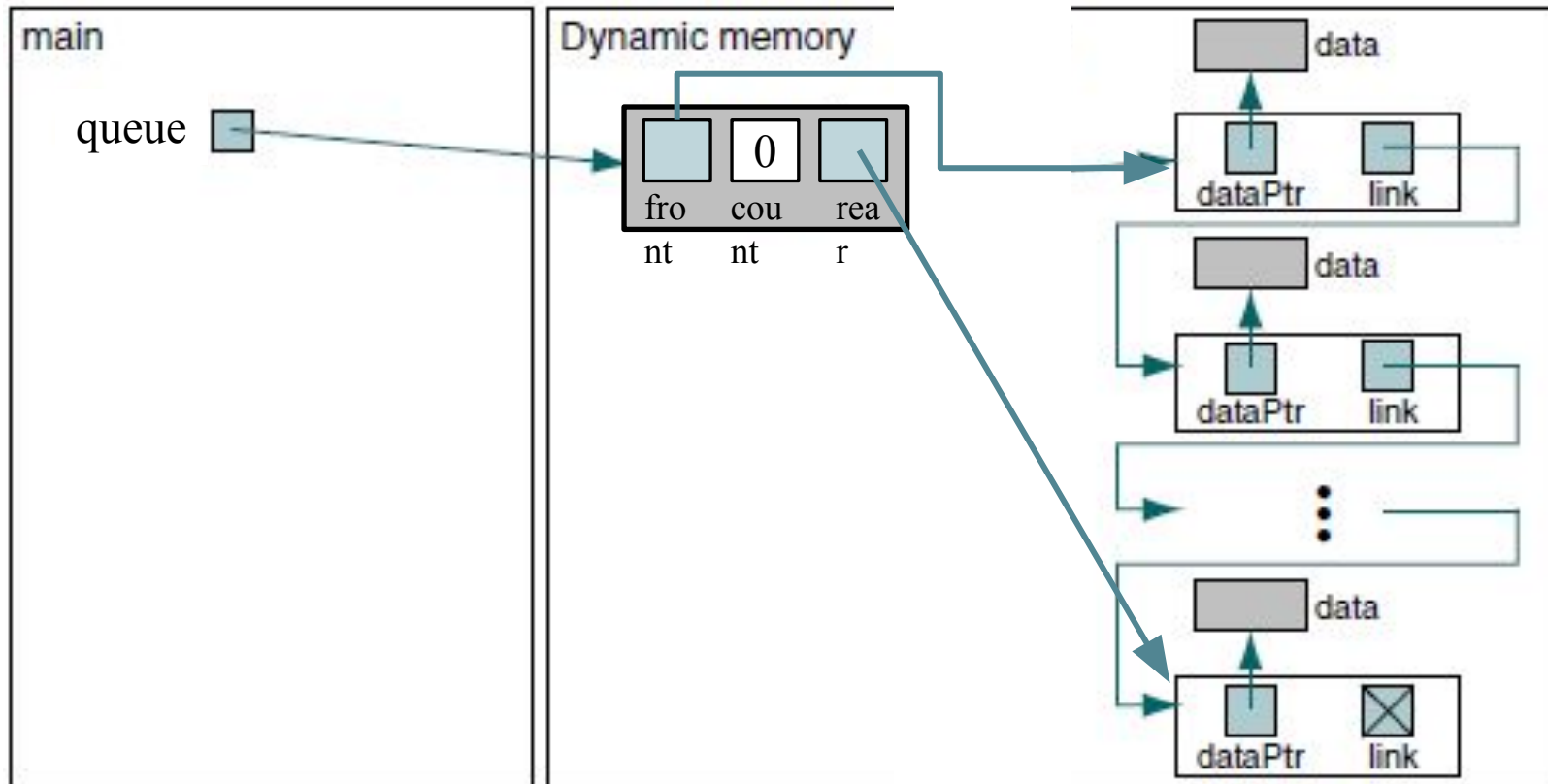
## Implementação como Listas Encadeadas - Estruturas

- **Cabeçalho da Fila (Queue Head).**- requer dois ponteiros e um contador de elementos. Um ponteiro aponta ao início da fila e o outro a fim da mesma. Outros atributos como o número total de elementos que foram processados pela fila podem ser guardados no cabeçalho.
- **Nó da fila (Queue node).**- contém os dados do usuário (ou um ponteiro para eles) e um ponteiro para outro nó da fila.
- Tanto os nós como o cabeçalho são armazenados em memória dinâmica.



# TAD Fila (Queue ADT)

## Implementação como Listas Encadeadas



# Filas (Queues)

## Implementação como Listas Encadeadas - Operações

---

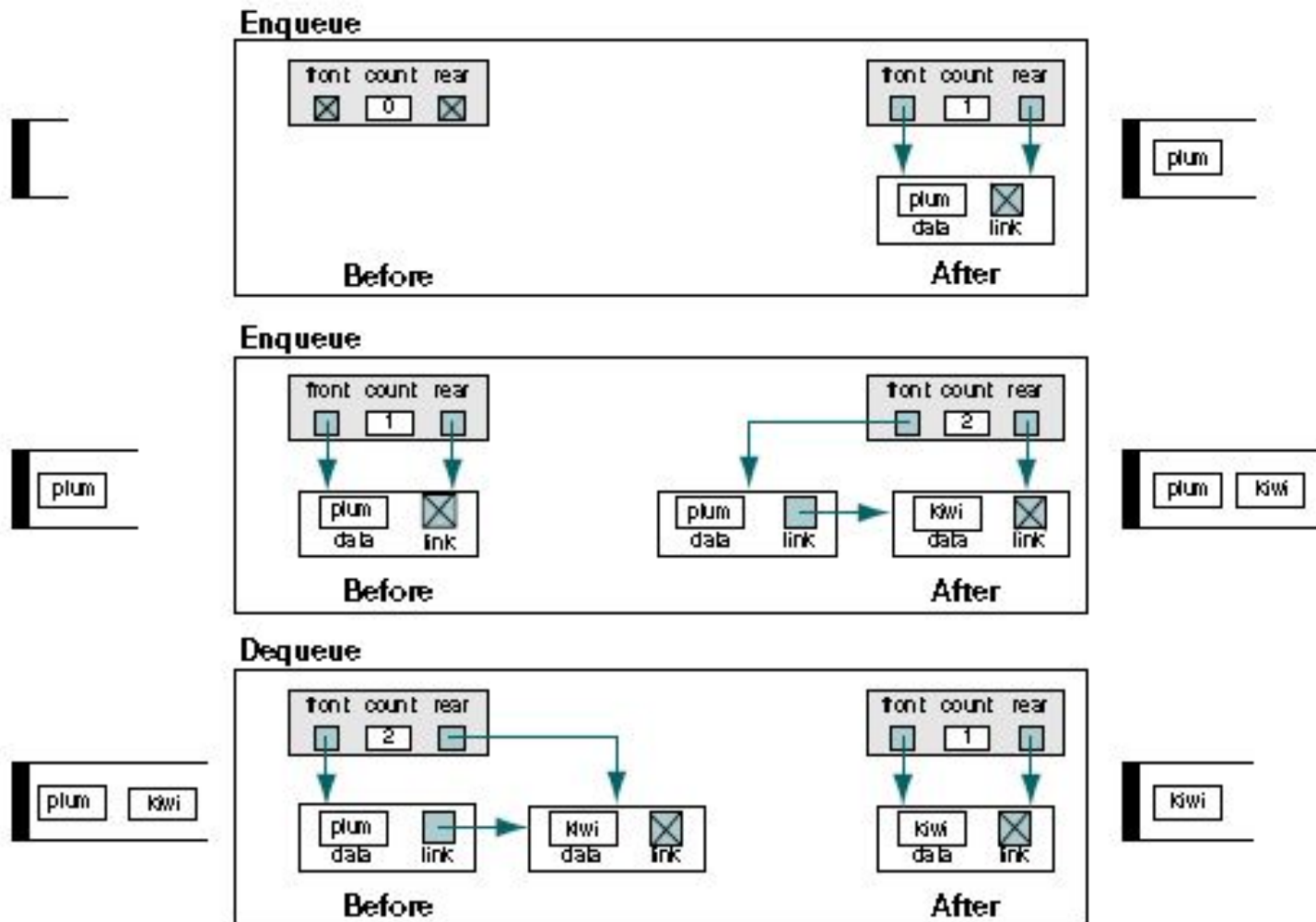
- As figuras ilustram as 4 operações de filas mais importantes:
  - Criar Fila (Create Queue)
  - Enfileirar (Inserir Fila) (Enqueue)
  - Desenfileirar (Remover Fila) (Dequeue)
  - Destruir Fila (Destroy Queue)



# Filas (Queues)

## Implementação como Listas Encadeadas - Operações

- As figuras ilustram as 4 operações de filas mais importantes:

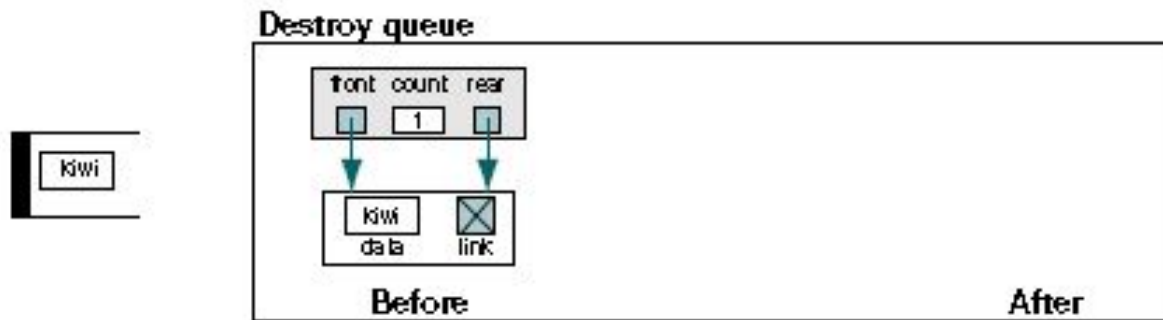




# Filas (Queues)

## Implementação como Listas Encadeadas - Operações

- As figuras ilustram as 4 operações de filas mais importantes:



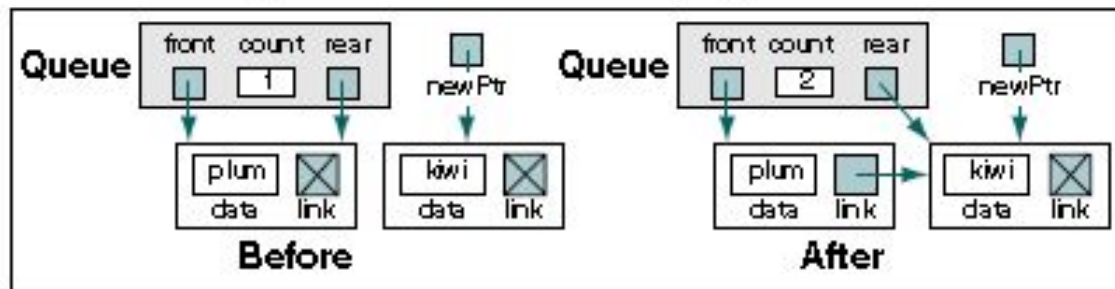
# Filas (Queues)

## Operação Enfileirar (Enqueue)

- Para inserir elementos em uma fila devemos considerar dois casos:
  - A fila está vazia;
  - A fila possui elementos;
- A figura ilustra os dois casos.



(a) Case 1: insert into empty queue



(b) Case 2: insert into queue with data

ponteiros  
front e rear  
apontam para  
o novo nó.

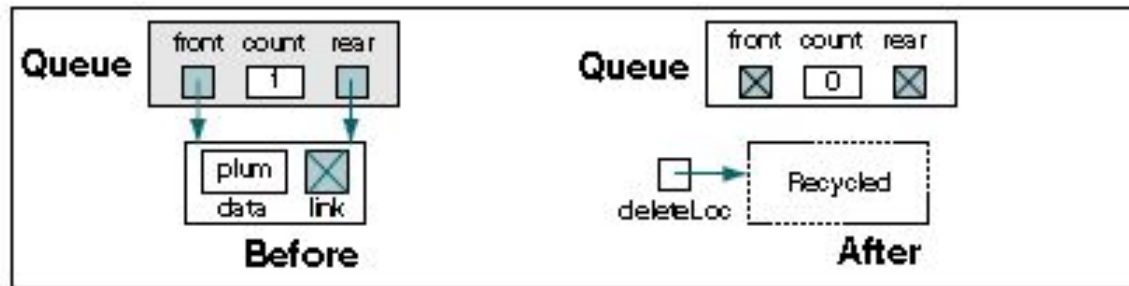
ponteiros link  
do ultimo nó  
e rear  
apontam para  
o novo nó.

# Filas (Queues)

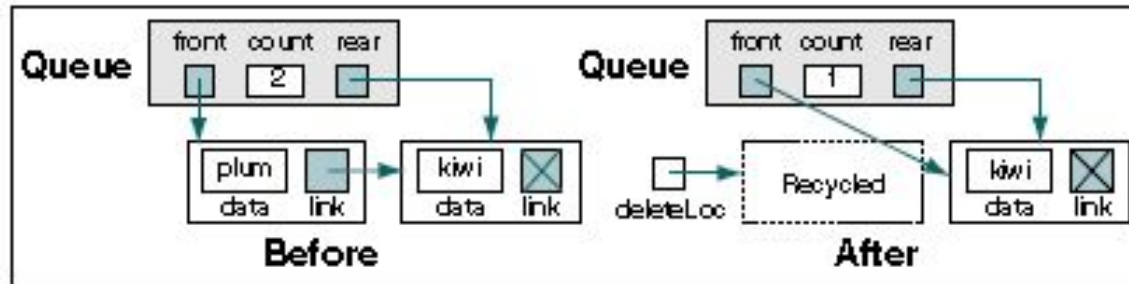
## Operação Desenfileirar (Dequeue)

- Para remover elementos em uma fila devemos considerar dois casos:
  - A fila possui um elemento;
  - A fila possui mais de um elemento;
- A figura ilustra os dois casos.

Fazer o ponteiro front igual ao ponteiro link do nó removido.



(a) Case 1: delete only item in queue



(b) Case 2: delete item at front of queue

Fazer rear  
null.

# TAD Fila (Queue ADT)

## Estrutura

---

- Em vez de armazenar um dado em cada nó, se armazena um ponteiro a esse dado.
- O programa de aplicação terá a responsabilidade de alocar memória para o dado e de passar o seu endereço ao TAD pilha.

# TAD Fila (Queue ADT)

## Estrutura da Fila

- As definições de tipos para a fila é mostrada no código:

P4-01.h

```
1 //queue ADT Type Defintions
2 typedef struct node
3 {
4     void*      dataPtr;
5     struct node* next;
6 } QUEUE_NODE;
7 typedef struct
8 {
9     QUEUE_NODE* front;
10    QUEUE_NODE* rear;
11    int          count;
12 } QUEUE;
13
```

// Definição do tipo nó da fila (QUEUE\_NODE)

// Ponteiro genérico

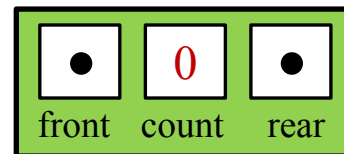
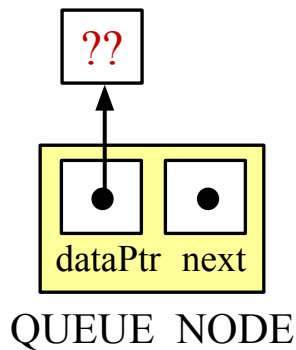
// Ponteiro de ligação

// Definição do tipo (cabeçalho) fila (QUEUE)

// Ponteiro ao primeiro nó da fila

// Ponteiro ao último nó da fila

// Contador de elementos



QUEUE

# TAD Fila (Queue ADT)

## Estrutura da Fila

---

- Junto as definições de tipos devemos incluir os protótipos das funções.
- Estas definições devem ser incluídas em um arquivo cabeçalho (header file) de maneira que qualquer aplicação que precise definir uma fila possa fazê-lo facilmente.

### P4-01.h (Continuação...)

```
14 //Prototype Declarations
15 QUEUE* createqueue (void);
16 QUEUE* destroyqueue (QUEUE* queue);
17
18 bool dequeue (QUEUE* queue, void** itemPtr);
19 bool enqueue (QUEUE* queue, void* itemPtr);
20 bool queueFront (QUEUE* queue, void** itemPtr);
21 bool queueRear (QUEUE* queue, void** itemPtr);
22 int queueCount (QUEUE* queue);
23
24 bool emptyqueue (QUEUE* queue);
25 bool fullqueue (QUEUE* queue);
26 //End of Queue ADT Definitions
```

# TAD Fila (Queue ADT)

## Operações de suporte do TAD Fila

---

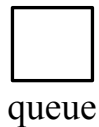
- Devemos ter operações de suporte ao funcionamento da Fila.
- Serão apresentadas as seguintes operações:
  - Criar Fila (Create Queue);
  - Enfileirar (Enqueue);
  - Desenfileirar (Dequeue);
  - Inicio Fila (Queue Front);
  - Fim Fila (Queue Rear);
  - Fila Vazia (Empty Queue);
  - Fila Cheia (Full Queue);
  - Contador Fila (Queue Count);
  - Destruir Fila (Destroy Queue).
- Essas operações serão implementadas em C.
- Obs. Todos os arquivos definindo o TAD Fila e as suas funções foram reunidos no arquivo queues.h.

# TAD Fila (Queue ADT)

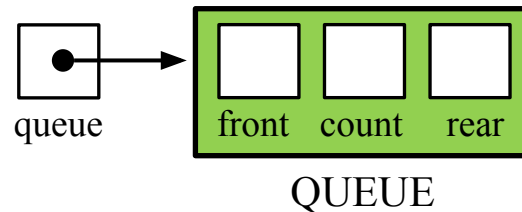
## Criar Fila (Create Queue)

- Criar fila aloca memória para o nó cabeçalho da fila.
- Inicializa os ponteiros inicio e fim com nulo e fixa o contador em zero.
- Em caso de overflow, na tentativa de alocação de memória, a função retorna um ponteiro nulo.
- As figuras ilustram este processo.

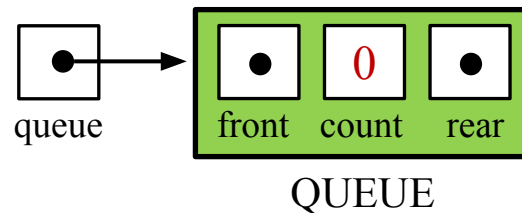
1 `QUEUE* queue;`



2 `queue:=(QUEUE*)malloc(sizeof(QUEUE));`



3 `queue->front:=NULL;`  
`queue->rear:=NULL;`  
`queue->count:=0;`





# TAD Fila (Queue ADT)

## Criar Fila (Create Queue)

- O código para a função Criar Fila é o seguinte:  
P4-02.h

```
1  /*===== createqueue =====
2  Allocates memory for a queue head node from dynamic
3  memory and returns its address to the caller.
4  Pre    nothing
5  Post   head has been allocated and initialized
6  Return head if successful; null if overflow
7  */
8  QUEUE* createQueue (void)
9  {
10 //Local Definitions
11     QUEUE* queue;
12
13 //Statements
14     queue = (QUEUE*) malloc (sizeof (QUEUE));
15     if (queue)
16     {
17         queue->front  = NULL;
18         queue->rear   = NULL;
19         queue->count  = 0;
20     } // if
21     return queue;
22 }
```

Cria uma fila vazia.

Entrada: Nenhuma.

Saída: Retorna um ponteiro a um cabeçalho (fila) ou um ponteiro nulo, caso não houver memória

// Retorna um ponteiro a (cabeçalho) pilha

// Ponteiro à (cabeçalho) fila

// Alocação de memória (cabeçalho) fila

// Ponteiro ao início é nulo

// Ponteiro ao fim é nulo

// Contador é zerado

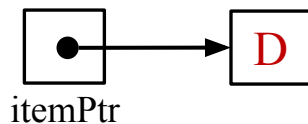
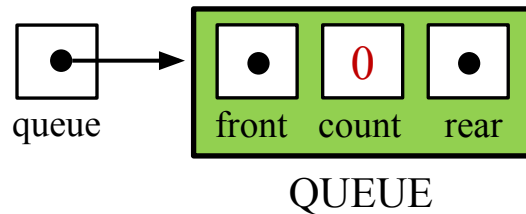
// Retorna ponteiro a (cabeçalho) fila

# TAD Fila (Queue ADT)

## Enfileirar (Enqueue)

- A operação Enfileirar aloca memória para um novo nó de dados.
- Se tiver sucesso na alocação, insere o novo nó no fim da fila (rear) e retorna true. Caso contrário, retorna false.
- As figuras ilustram este processo.

0

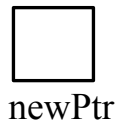


# TAD Fila (Queue ADT)

## Enfileirar (Enqueue)

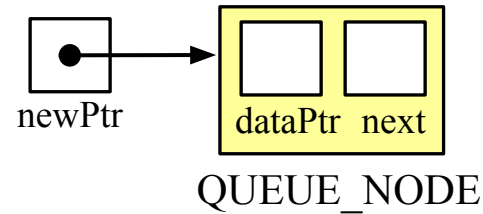
1

`QUEUE_NODE* newPtr;`



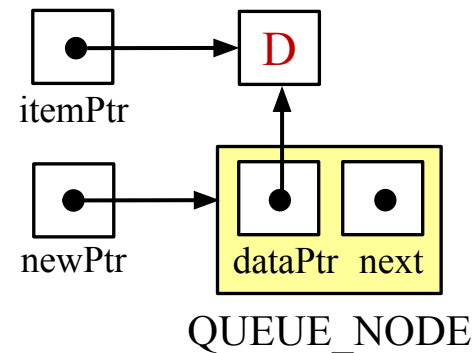
2

`newPtr:=(QUEUE_NODE*)malloc(sizeof(QUEUE_NODE));`



3

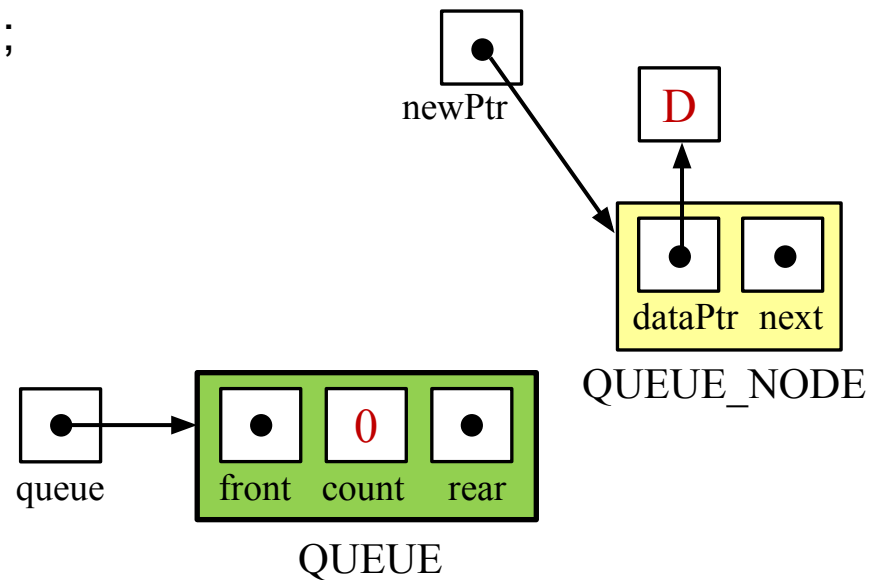
`newPtr->dataPtr:=itemPtr;`  
`newPtr->next:=NULL;`



# TAD Fila (Queue ADT)

## Enfileirar (Enqueue)

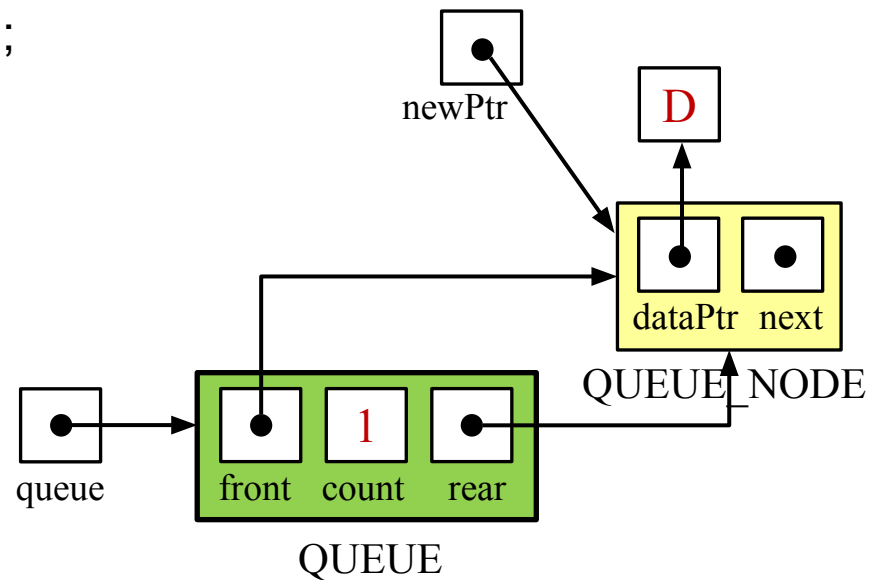
```
If (queue->count==0)
  queue->front :=newPtr;
  queue->rear:=newPtr;
  (queue->count)++;
```



# TAD Fila (Queue ADT)

## Enfileirar (Enqueue)

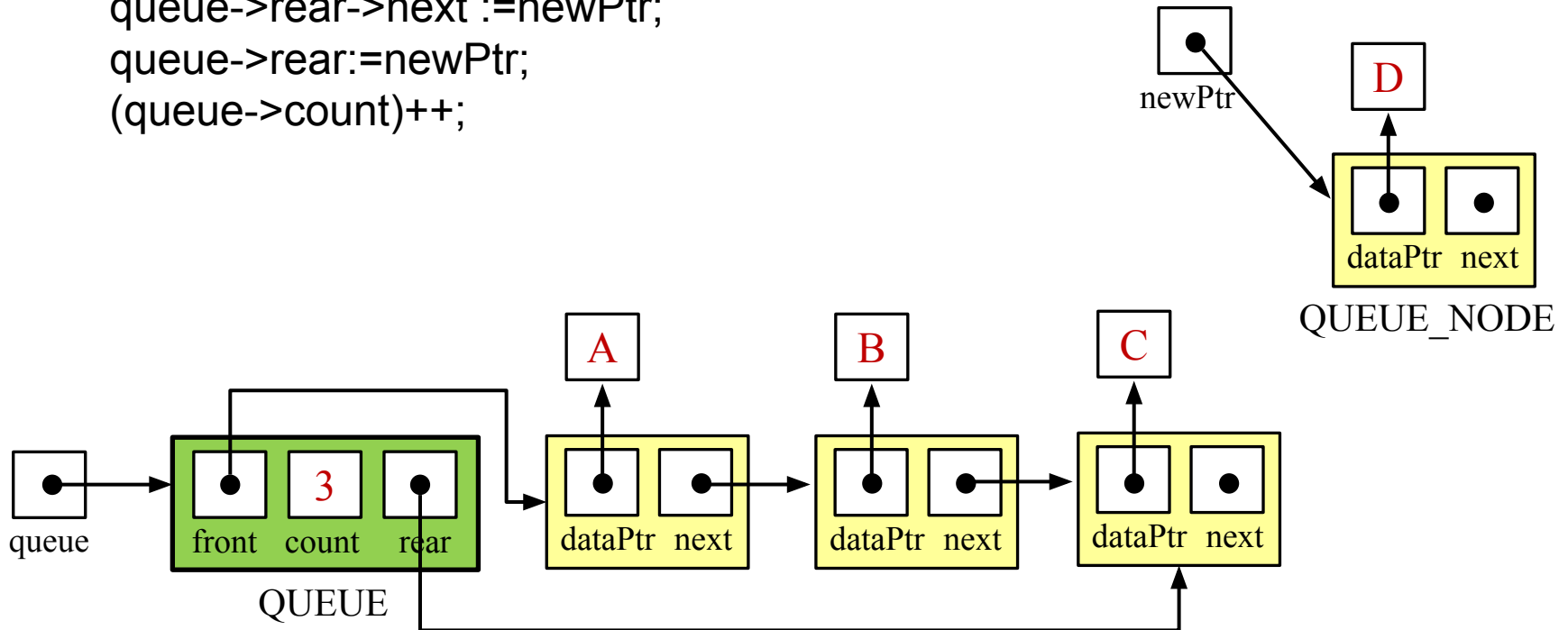
```
If (queue->count==0)
  queue->front :=newPtr;
  queue->rear:=newPtr;
  (queue->count)++;
```



# TAD Fila (Queue ADT)

## Enfileirar (Enqueue)

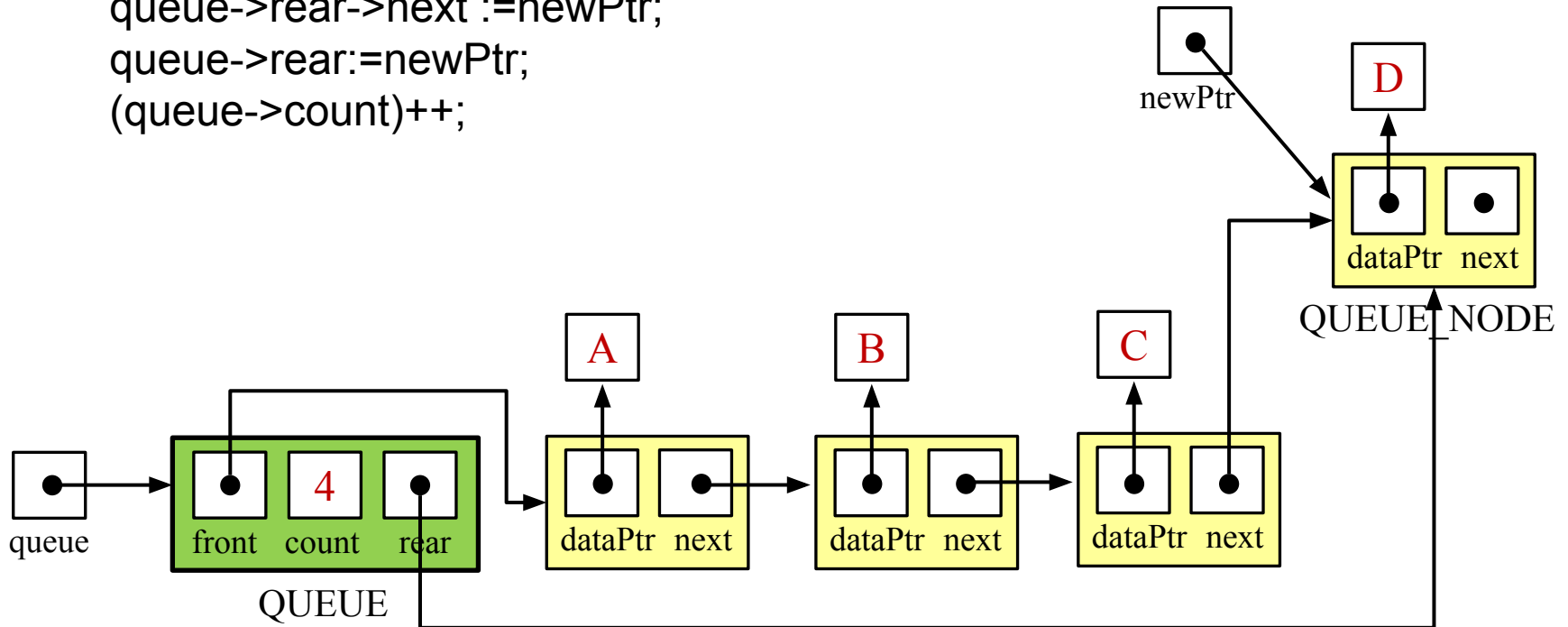
```
If (queue->count!=0)
  queue->rear->next := newPtr;
  queue->rear:=newPtr;
  (queue->count)++;
```



# TAD Fila (Queue ADT)

## Enfileirar (Enqueue)

```
If (queue->count!=0)
  queue->rear->next := newPtr;
  queue->rear:=newPtr;
  (queue->count)++;
```



# TAD Fila (Queue ADT)

## Enfileirar (Enqueue)

P4-03.h

```
1  /*===== enqueue =====
2  This algorithm inserts data into a queue.
3  Pre    queue has been created
4  Post   data have been inserted
5  Return true if successful, false if overflow
6  */
7  bool enqueue (QUEUE* queue, void* itemPtr)
8  {
9  //Local Definitions
10     QUEUE_NODE* newPtr;
11
12 //Statements
13     if (!(newPtr =
14         (QUEUE_NODE*)malloc(sizeof(QUEUE_NODE))))
15         return false;
16
17     newPtr->dataPtr = itemPtr;
18     newPtr->next    = NULL;
19
20     if (queue->count == 0)
21         // Inserting into null queue
22         queue->front = newPtr;
23     else
24         queue->rear->next = newPtr;
25
26     (queue->count)++;
27     queue->rear = newPtr;
28     return true;
29 } // enqueue
```



# TAD Fila (Queue ADT)

## Desenfileirar (Dequeue)

---

- A operação Desenfileirar começa verificando se existem dados na fila.
- Caso existam, retorna o endereço do dado no início da fila (front). Redefine os ponteiros de maneira a eliminar o nó que ocupa a primeira posição da fila. Subtrai um do contador de nós. Retorna true.
- Caso a fila esteja vazia, retorna false.
- O código desta operação é mostrado a seguir:
- As figuras ilustram este processo.

# TAD Fila (Queue ADT)

## Desenfileirar (Dequeue)

P4-04.h

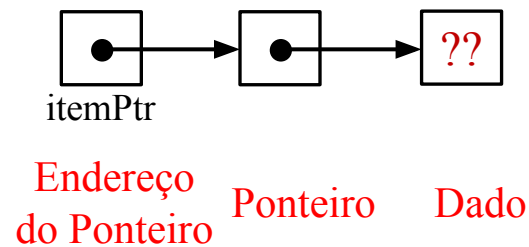
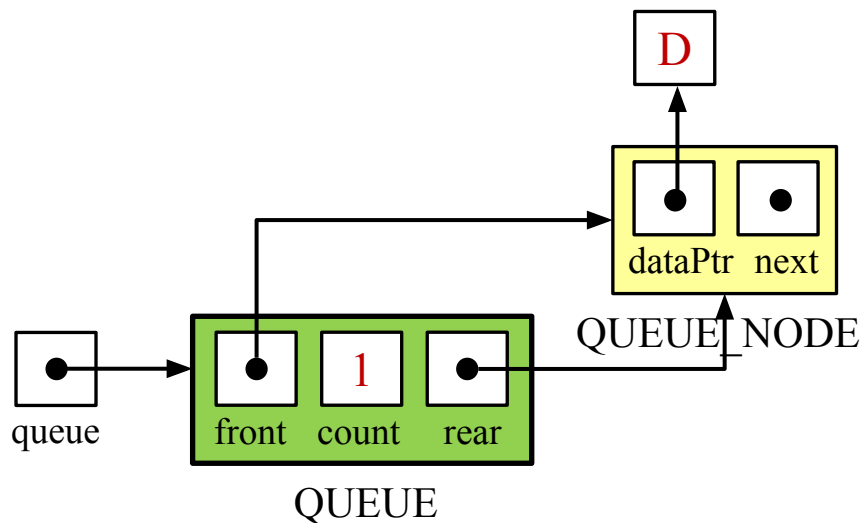
```
1  /*===== dequeue =====
2   This algorithm deletes a node from the queue.
3   Pre    queue has been created
4   Post   Data pointer to queue front returned and
5           front element deleted and recycled.
6   Return true if successful; false if underflow
7  */
8  bool dequeue (QUEUE* queue, void** itemPtr)
9  {
10     //Local Definitions
11     QUEUE_NODE* deleteLoc;
12
13     //Statements
14     if (!queue->count)
15         return false;
16
17     *itemPtr = queue->front->dataPtr;
18     deleteLoc = queue->front;
19     if (queue->count == 1)
20         // Deleting only item in queue
21         queue->rear = queue->front = NULL;
22     else
23         queue->front = queue->front->next;
24     (queue->count)--;
25     free (deleteLoc);
26
27     return true;
28 } // dequeue
```

# TAD Fila (Queue ADT)

## Desenfileirar (Dequeue)

- Inicialmente temos:

```
bool dequeue (QUEUE* queue, void** itemPtr)
```



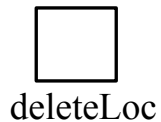
# TAD Fila (Queue ADT)

## Desenfileirar (Dequeue)

- Temos dois casos possíveis. Se a fila tem apenas um elemento:

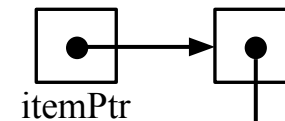
1

QUEUE\_NODE\* deleteLoc;



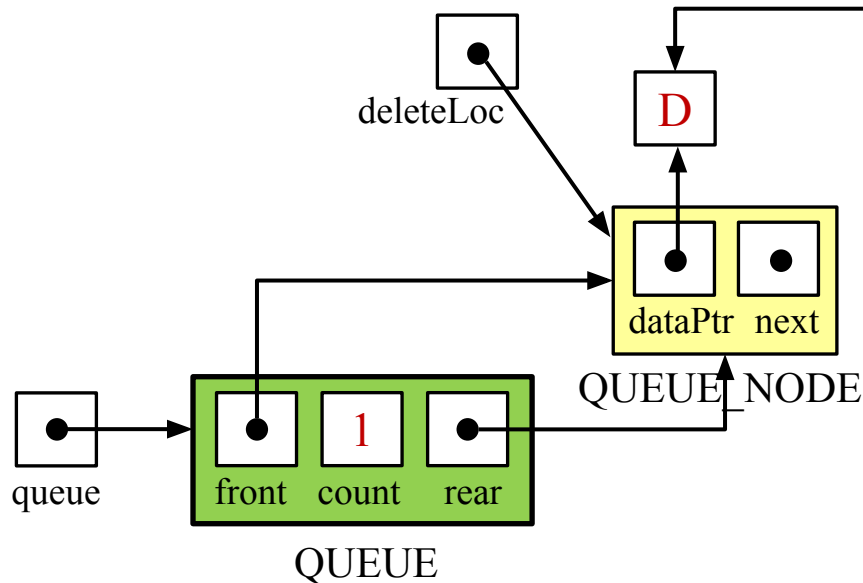
2

\*itemPtr:=queue->front->dataPtr;



3

deleteLoc:=queue->front;



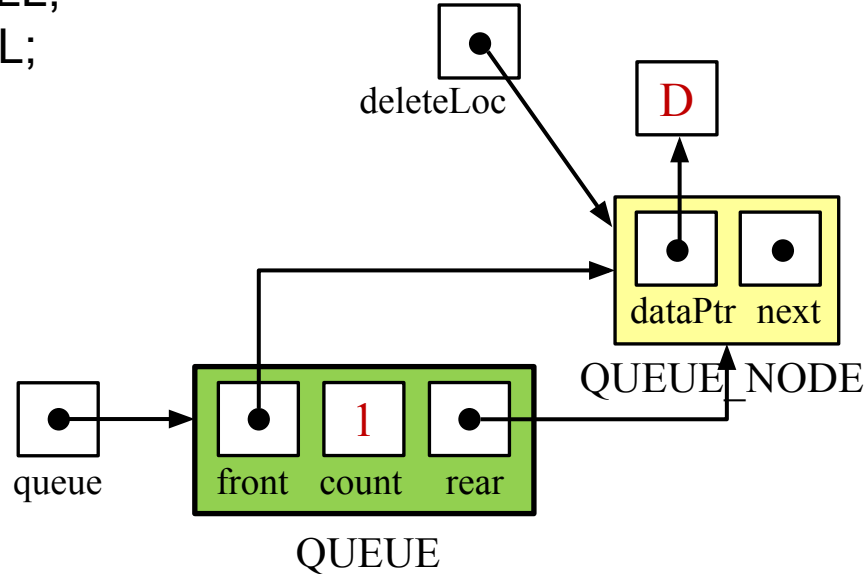
# TAD Fila (Queue ADT)

## Desenfileirar (Dequeue)

- Se a fila tem apenas um elemento:

4

```
If (queue->count==1)
  queue->front :=NULL;
  queue->rear:=NULL;
  (queue->count)--;
  free(deleteLoc);
  return true;
```



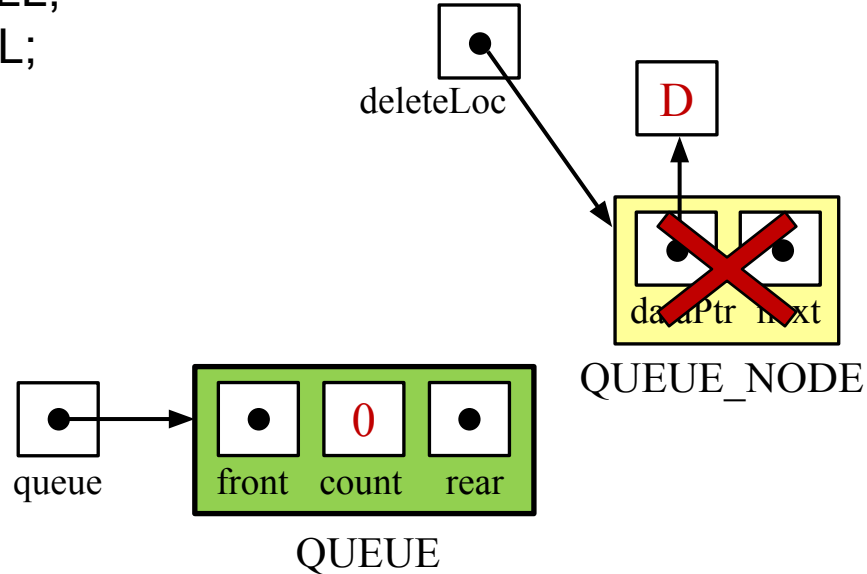
# TAD Fila (Queue ADT)

## Desenfileirar (Dequeue)

- Se a fila tem apenas um elemento:

4

```
If (queue->count==1)
    queue->front :=NULL;
    queue->rear:=NULL;
    (queue->count)--;
    free(deleteLoc);
    return true;
```



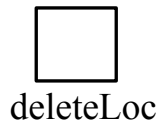
# TAD Fila (Queue ADT)

## Desenfileirar (Dequeue)

- Temos dois casos possíveis. Se a fila mais de um elemento:

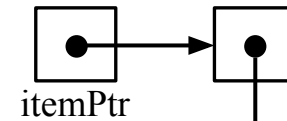
1

QUEUE\_NODE\* deleteLoc;



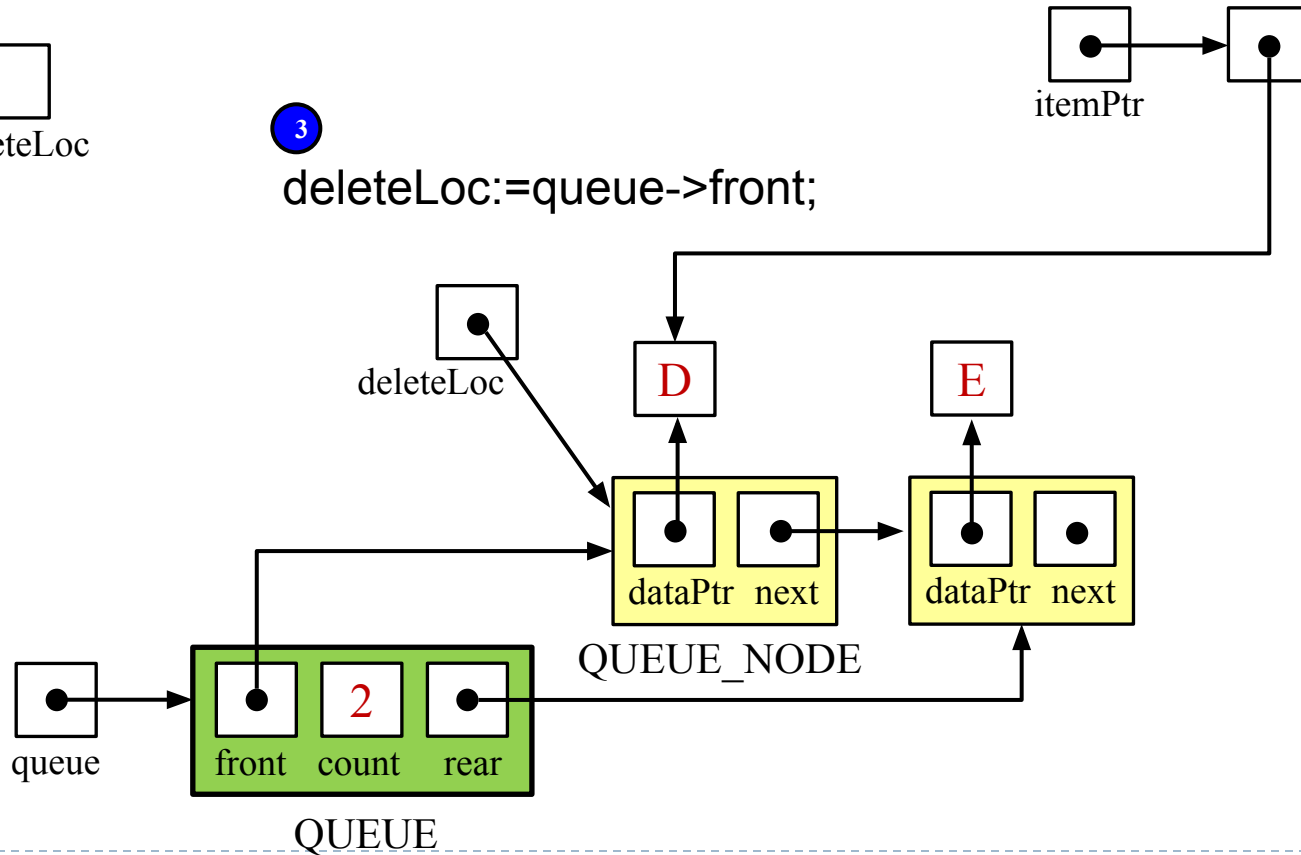
2

\*itemPtr:=queue->front->dataPtr;



3

deleteLoc:=queue->front;



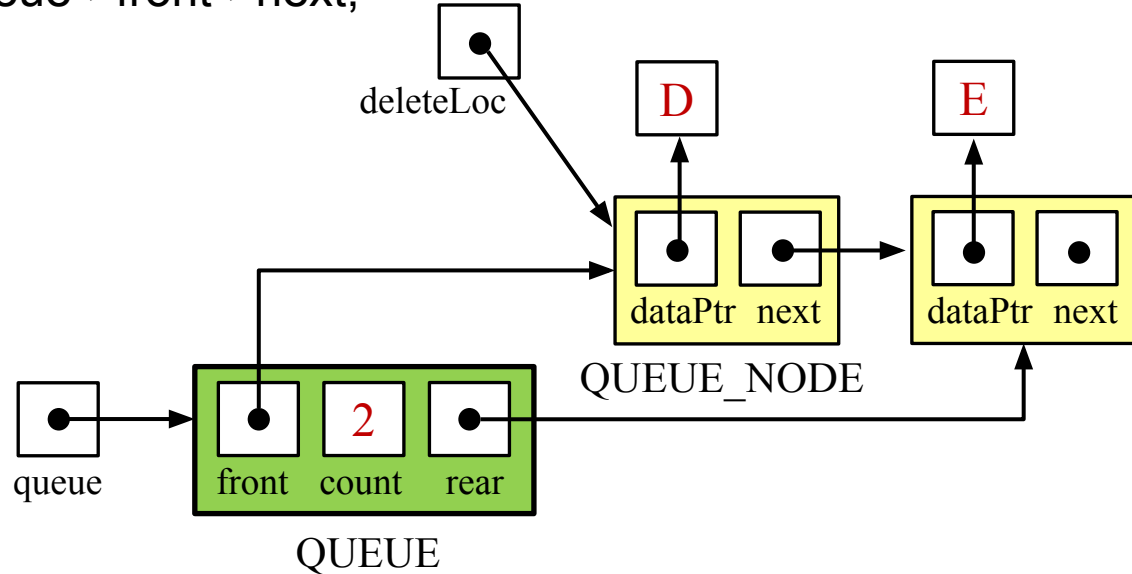
# TAD Fila (Queue ADT)

## Desenfileirar (Dequeue)

- Se a fila mais de um elemento:

4

```
If (queue->count > 1)
    queue->front := queue->front->next;
    (queue->count)--;
    free(deleteLoc);
    return true;
```





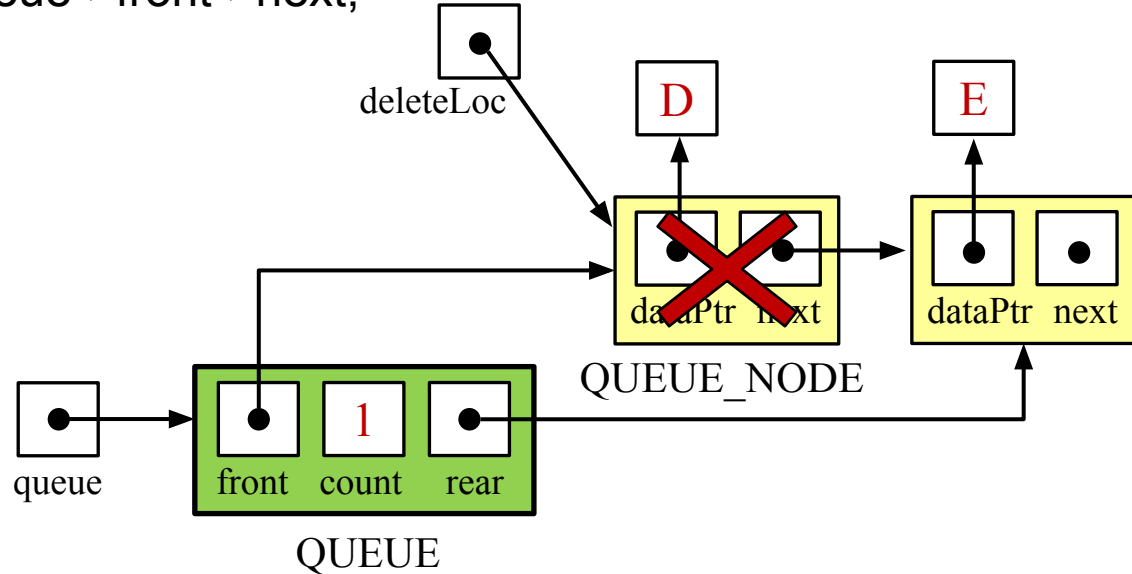
# TAD Fila (Queue ADT)

## Desenfileirar (Dequeue)

- Se a fila mais de um elemento:

4

```
If (queue->count>1)
    queue->front := queue->front->next;
    (queue->count)--;
    free(deleteLoc);
    return true;
```



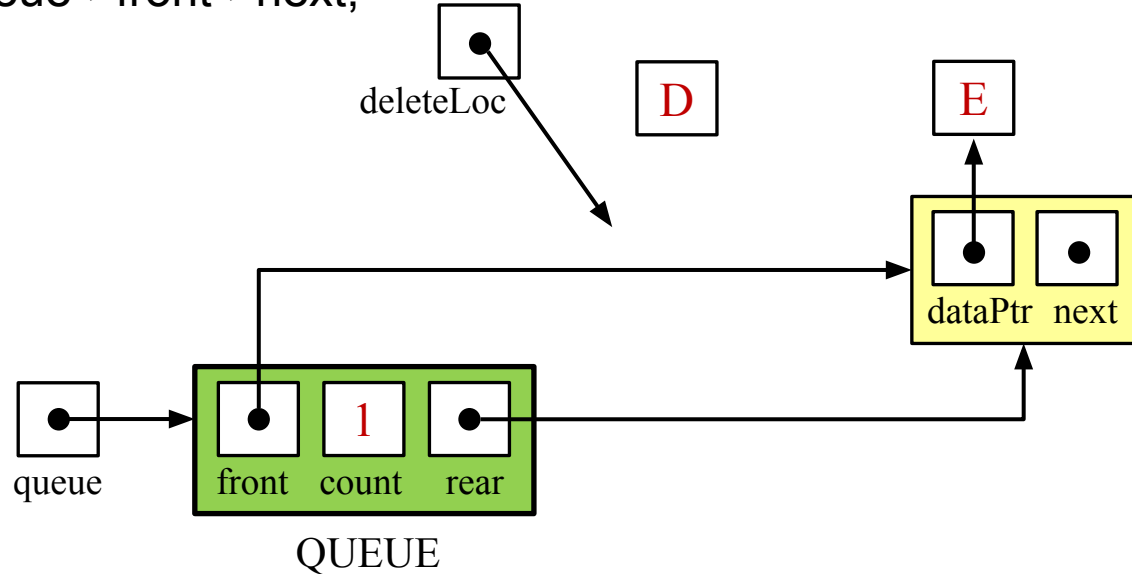
# TAD Fila (Queue ADT)

## Desenfileirar (Dequeue)

- Se a fila mais de um elemento:

4

```
If (queue->count > 1)
    queue->front := queue->front->next;
    (queue->count)--;
    free(deleteLoc);
    return true;
```

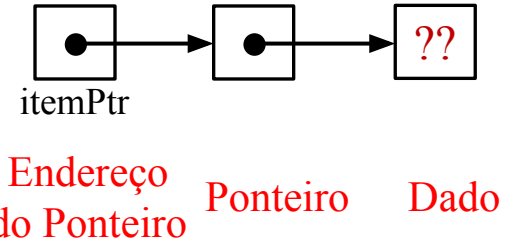


# TAD Fila (Queue ADT)

## Desenfileirar (Dequeue)

- Considerando a definição da função desenfileirar (dequeue):

```
bool dequeue (QUEUE* queue, void** itemPtr)
```



- A chamada essa função contém vários detalhes:

```
QUEUE* fila1;  
int* pdado;
```

```
dequeue (fila1, (void*) &pdado)
```

- Como a função retorna um booleano a chamada dessa função deve ocorrer em uma sentença condicional:

```
If dequeue (fila1, (void*) &pdado)
```

# TAD Fila (Queue ADT)

## Inicio Fila (Queue Front)

- A operação Início Fila (Queue Front) repassa o endereço do dado no início da fila a função de chamada. Caso a fila tenha um ou mais elementos retorna true. Caso contrário, retorna false.
- Difere da operação desenfileirar no fato de que a fila não é modificada.

P4-05.h

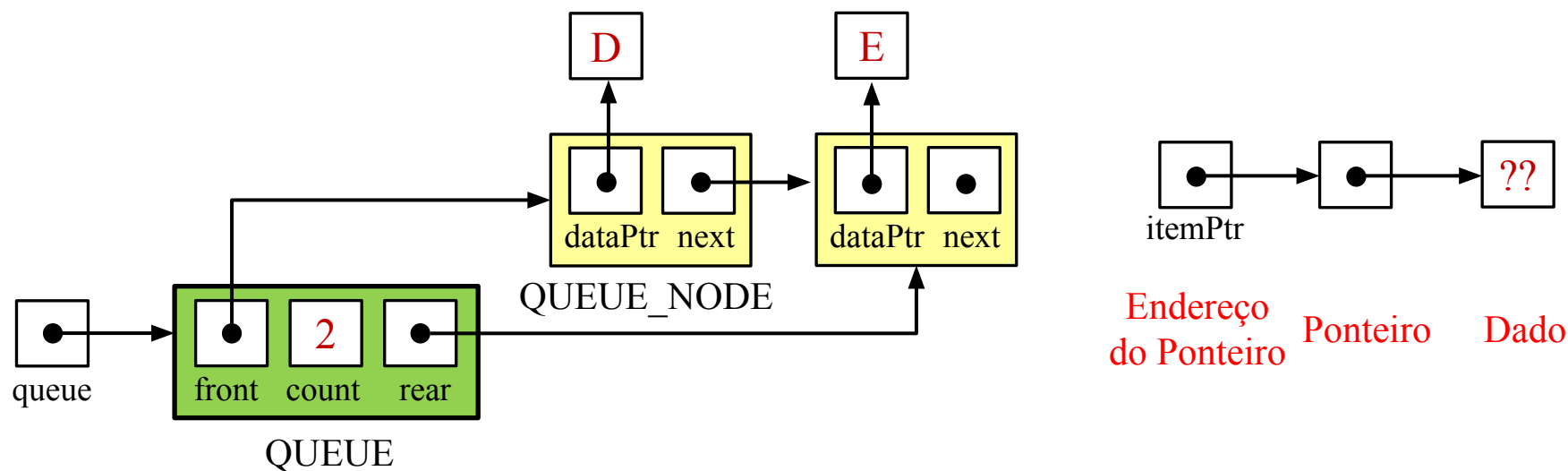
```
1  /*===== queueFront =====
2   This algorithm retrieves data at front of the
3   queue without changing the queue contents.
4   Pre    queue is pointer to an initialized queue
5   Post   itemPtr passed back to caller
6   Return true if successful; false if underflow
7  */
8  bool queueFront (QUEUE* queue, void** itemPtr)
9  {
10   //Statements
11   if (!queue->count)
12       return false;
13   else
14   {
15       *itemPtr = queue->front->dataPtr;
16       return true;
17   } // else
18 } // queueFront
```

# TAD Fila (Queue ADT)

## Inicio Fila (Queue Front)

- Os parâmetros da função Inicio Fila (Queue Front) são os seguintes:

```
bool queueFront (QUEUE* queue, void** itemPtr)
```

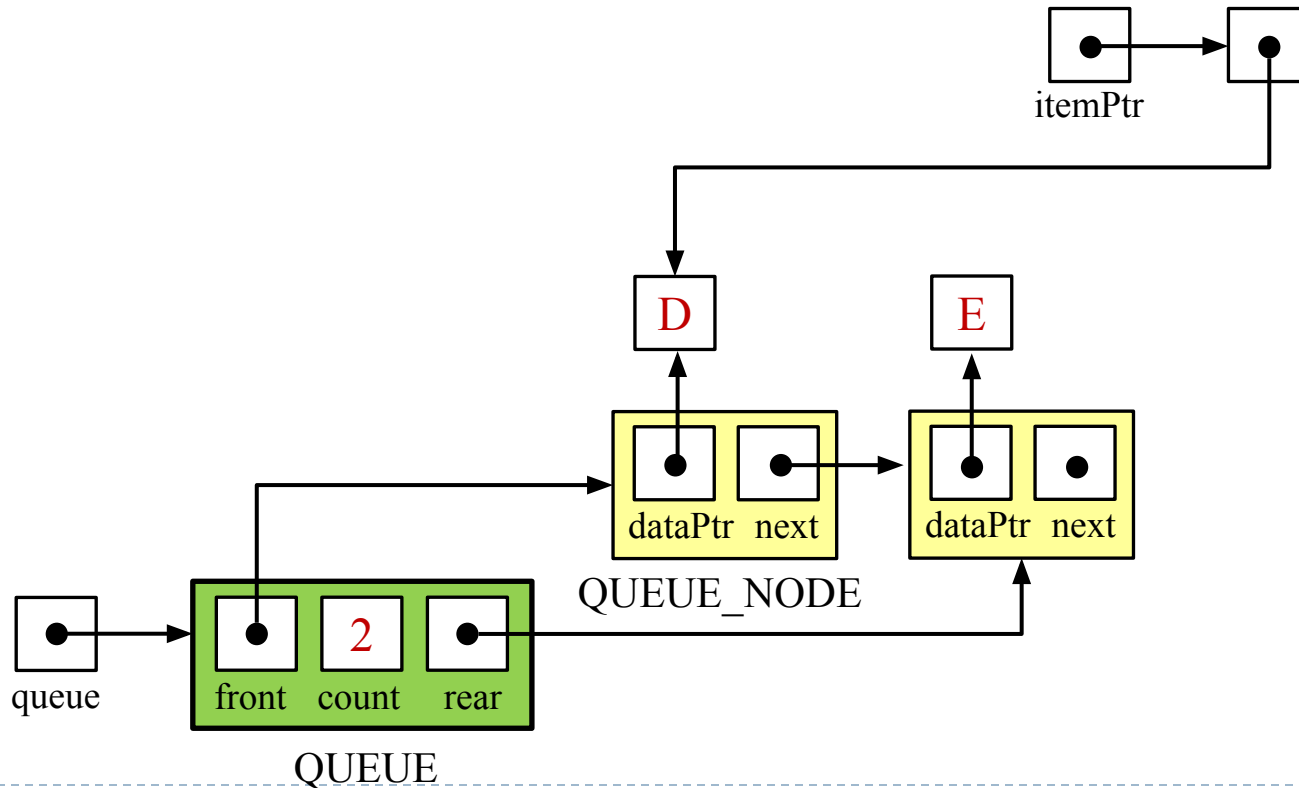


# TAD Fila (Queue ADT)

## Inicio Fila (Queue Front)

- A função recupera o ponteiro ao dado associado ao inicio da Fila.
- Copia esse ponteiro e repassa à função de chamada.

① `*itemPtr:=queue->front->dataPtr;`



# TAD Fila (Queue ADT)

## Fim Fila (Queue Rear)

- A função Fim Fila (Queue Rear) é quase idêntica a função Início Fila (Queue Front), com a diferença de que repassa o endereço do dado no fim da fila a função de chamada. Caso a fila tenha um ou mais elementos retorna true. Caso contrário, retorna false. A fila não é modificada.

P4-06.h

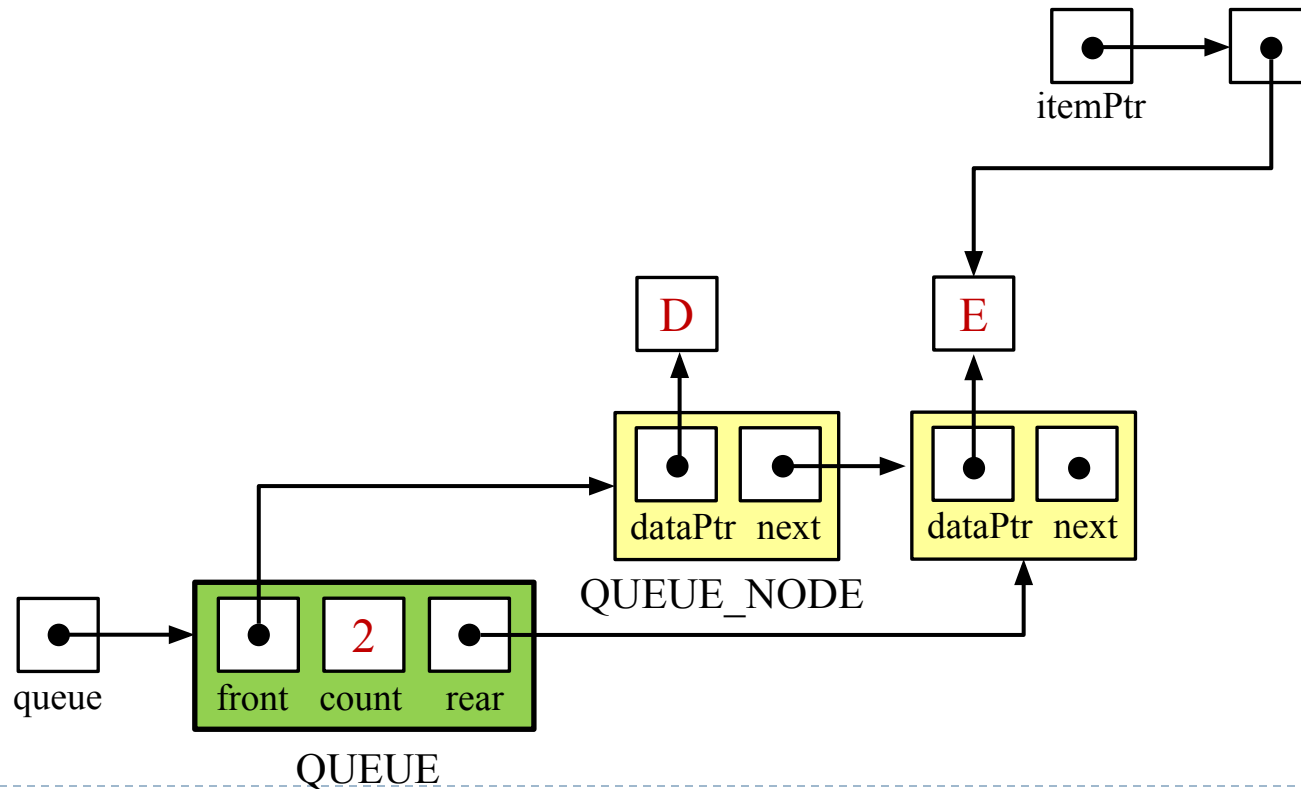
```
1  /*===== queueRear =====
2  Retrieves data at the rear of the queue
3  without changing the queue contents.
4  Pre    queue is pointer to initialized queue
5  Post   Data passed back to caller
6  Return true if successful; false if underflow
7  */
8  bool queueRear (QUEUE* queue, void** itemPtr)
9  {
10     //Statements
11     if (!queue->count)
12         false;    return true;
13     else
14     {
15         *itemPtr = queue->rear->dataPtr;
16         true;    return false;
17     } // else
18 } // queueRear
```

# TAD Fila (Queue ADT)

## Fim Fila (Queue Rear)

- A função recupera o ponteiro ao dado associado ao fim da Fila.
- Copia esse ponteiro e repassa à função de chamada.

① \*itemPtr:=queue->rear->dataPtr;





# TAD Fila (Queue ADT)

## Fila Vazia (Empty Queue)

---

- A função Fila Vazia (Empty Queue) verifica se a fila está vazia.
- Se o contador do número de elementos está zerado, retorna true.
- Caso contrário, retorna false.

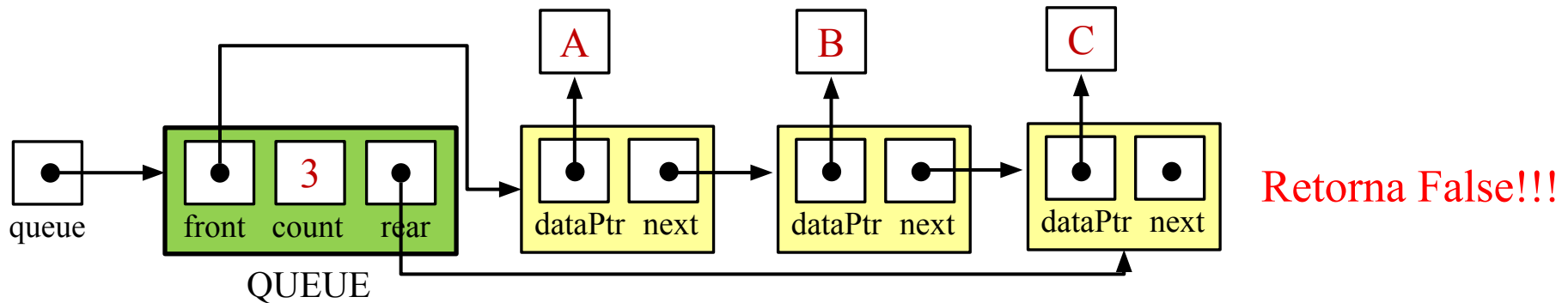
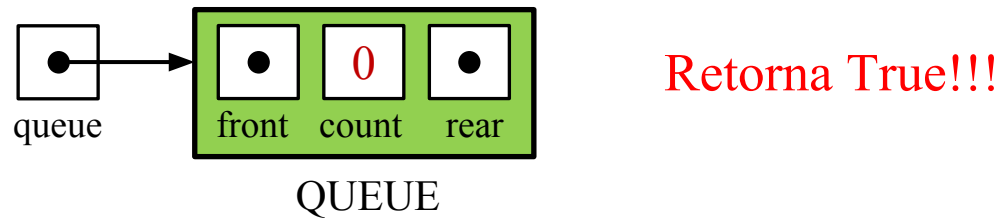
P4-07.h

```
1  /*===== emptyQueue =====
2   This algorithm checks to see if queue is empty.
3   Pre    queue is a pointer to a queue head node
4   Return true if empty; false if queue has data
5  */
6  bool emptyQueue (QUEUE* queue)
7  {
8   //Statements
9   return (queue->count == 0);
10 } // emptyQueue
```

# TAD Fila (Queue ADT)

## Fila Vazia (Empty Queue)

- A figura ilustra os dois casos possíveis para a função Fila Vazia (Empty Queue).



# TAD Fila (Queue ADT)

## Fila Cheia (Full Queue)

---

- A função Fila Cheia (Full Queue) verifica se a fila está cheia.
- A linguagem C não fornece uma maneira de testar se existe espaço disponível na memória dinâmica.
- Uma forma de fazer isso é realizando uma tentativa de alocação de um nó e verificar se a tentativa foi bem sucedida ou não.
- Se o nó for alocado, esse nó deve ser liberado e retorna-se false. A fila não está cheia.
- Caso contrário, retorna-se true. A fila está cheia.

# TAD Fila (Queue ADT)

## Fila Cheia (Full Queue)

- O código da função Fila Cheia (Full Queue) é mostrado a seguir:

P4-08.h

```
1  /*===== fullqueue =====
2   This algorithm checks to see if queue is full. It
3   is full if memory cannot be allocated for next node.
4   Pre    queue is a pointer to a queue head node
5   Return true if full; false if room for a node
6  */
7  bool fullqueue (QUEUE* queue)
8  {
9      //Local Definitions
10     QUEUE_NODE* temp;
11
12     //Statements
13     temp = (QUEUE_NODE*)malloc(sizeof(*(queue->rear)));
14     if (temp)
15     {
16         free (temp);
17         return false;
18     } // if
19     // Heap full
20     return true;
21 } // fullqueue
```

# TAD Fila (Queue ADT)

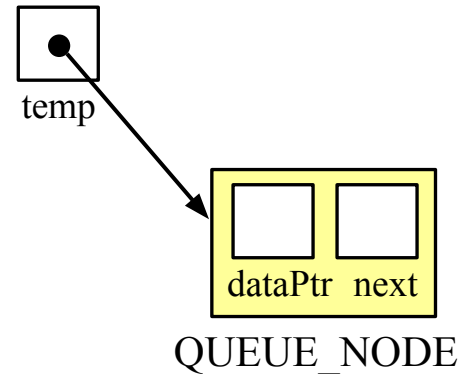
## Fila Cheia (Full Queue)

- A figura ilustra a função Fila Cheia (Full Queue):

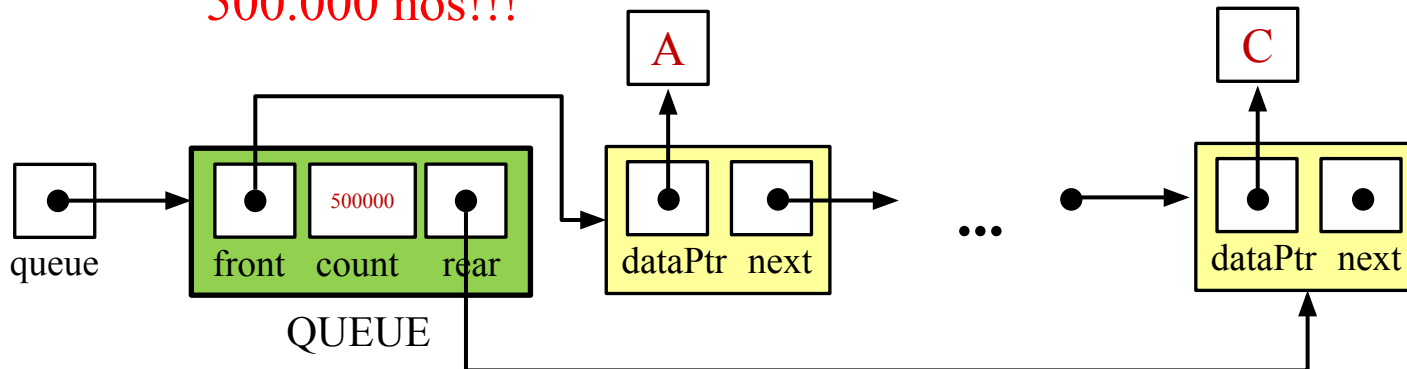
`temp:=(QUEUE_NODE*)malloc(sizeof(QUEUE_NODE));`

ou

`temp:=(QUEUE_NODE*)malloc(sizeof(*(queue->rear)));`



500.000 nós!!!



`temp==NULL`  
Fila Cheia!!!

# TAD Fila (Queue ADT)

## Contador Fila (Queue Count)

---

- A função Contador Fila (Queue Count) simplesmente retorna o valor do contador que se encontra no nó cabeça-lho da fila.
- O código da função é o seguinte:

P4-09.h

```
1  /*===== queueCount =====
2      Returns the number of elements in the queue.
3      Pre    queue is pointer to the queue head node
4      Return queue count
5  */
6  int queueCount(Queue* queue)
7  {
8      //Statements
9      return queue->count;
10 } // queueCount
```

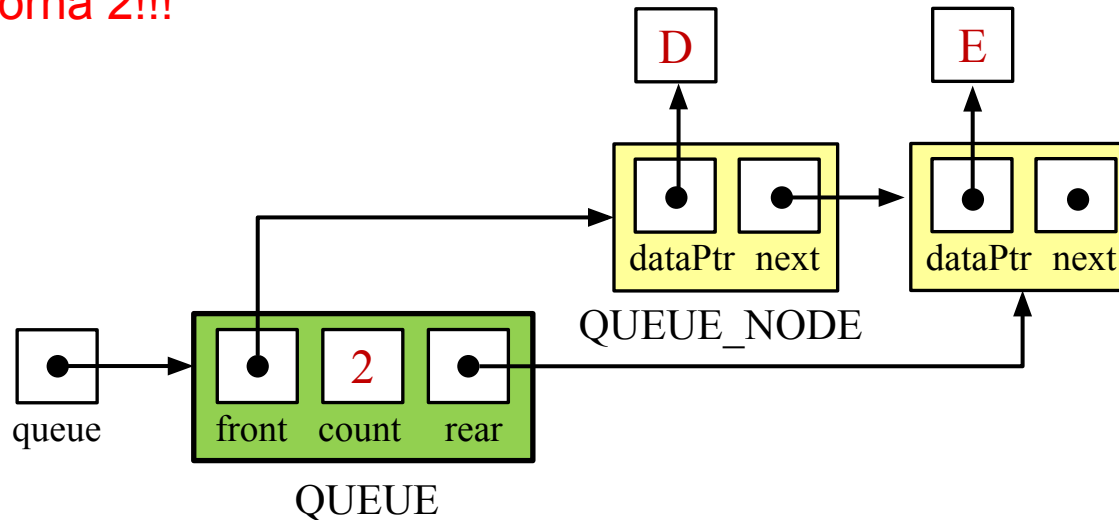
# TAD Fila (Queue ADT)

## Contador Fila (Queue Count)

- A figura ilustra a função Contador Fila (Queue Count).

```
return queue->count;
```

Retorna 2!!!



# TAD Fila (Queue ADT)

## Destruir Fila (Destroy Queue)

---

- A função Destruir Fila (Destroy Queue) considera dois casos.
- O caso mais simples acontece se a fila está vazia. Neste caso, libera-se a memória alocada ao cabeçalho da fila e retorna-se um ponteiro nulo.
- O outro caso acontece se a fila contém elementos. Neste caso, precisamos liberar tanto a memória alocada aos dados de cada nó quanto a memória alocada a estrutura de cada nó.
- Começando pelo primeiro nó, liberamos primeiro o dado e depois a estrutura.
- Após processar todos os nós, libera-se a memória alocada ao cabeçalho da fila e retorna-se um ponteiro nulo.



# TAD Fila (Queue ADT)

## Destruir Fila (Destroy Queue)

---

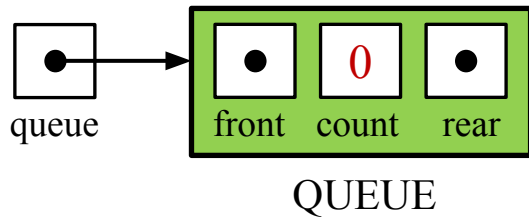
P4-10.h

```
1  /*===== destroyQueue =====
2   Deletes all data from a queue and recycles its
3   memory, then deletes & recycles queue head pointer.
4   Pre    Queue is a valid queue
5   Post   All data have been deleted and recycled
6   Return null pointer
7  */
8  QUEUE* destroyQueue (QUEUE* queue)
9  {
10     //Local Definitions
11     QUEUE_NODE* deletePtr;
12
13     //Statements
14     if (queue)
15     {
16         while (queue->front != NULL)
17         {
18             free (queue->front->dataPtr);
19             deletePtr = queue->front;
20             queue->front = queue->front->next;
21             free (deletePtr);
22         } // while
23         free (queue);
24     } // if
25     return NULL;
26 } // destroyQueue
```

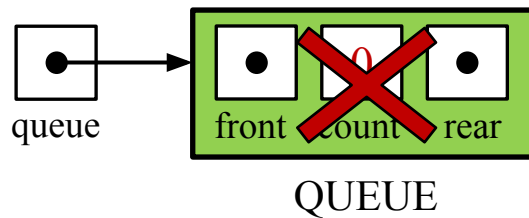
# TAD Fila (Queue ADT)

## Destruir Fila (Destroy Queue)

- A figura ilustra o primeiro caso para a função Destruir Fila (Destroy Count).



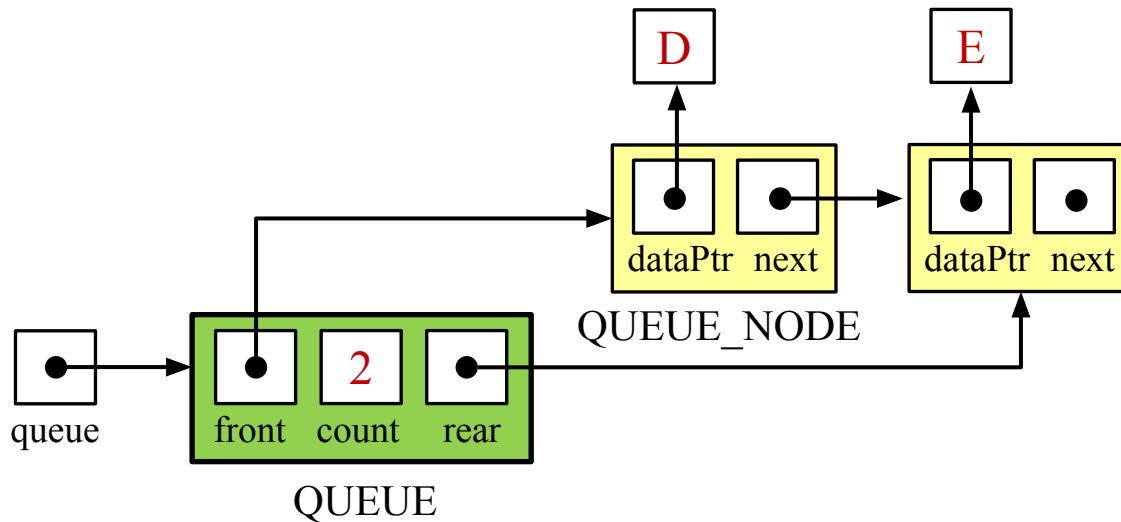
```
free (queue);  
return NULL;
```



# TAD Fila (Queue ADT)

## Destruir Fila (Destroy Queue)

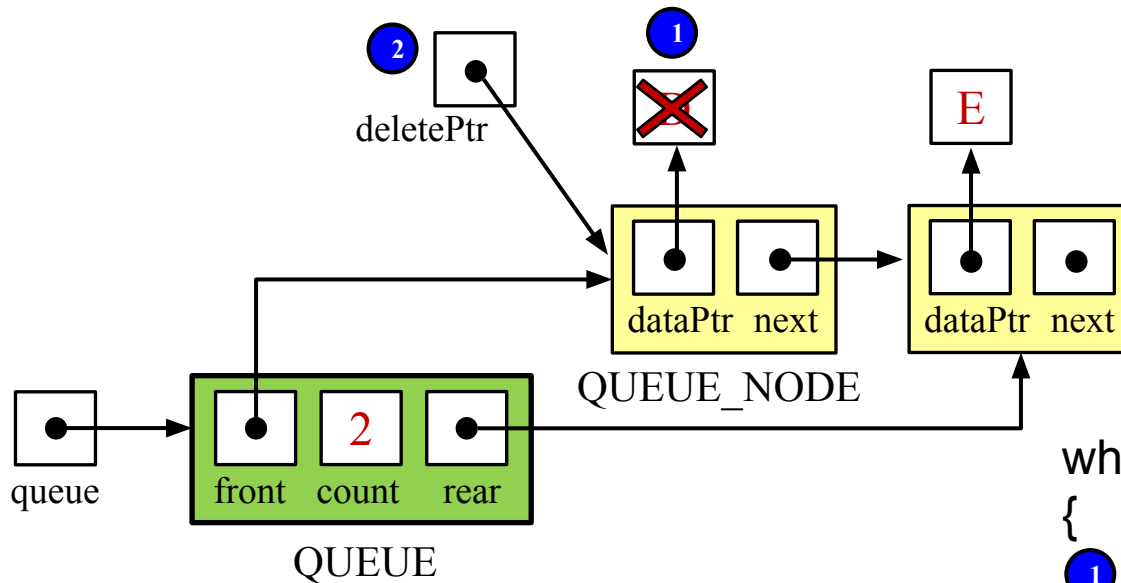
- A figura ilustra o segundo caso para a função Destruir Fila (Destroy Count).



# TAD Fila (Queue ADT)

## Destruir Fila (Destroy Queue)

- A figura ilustra o segundo caso para a função Destruir Fila (Destroy Count).

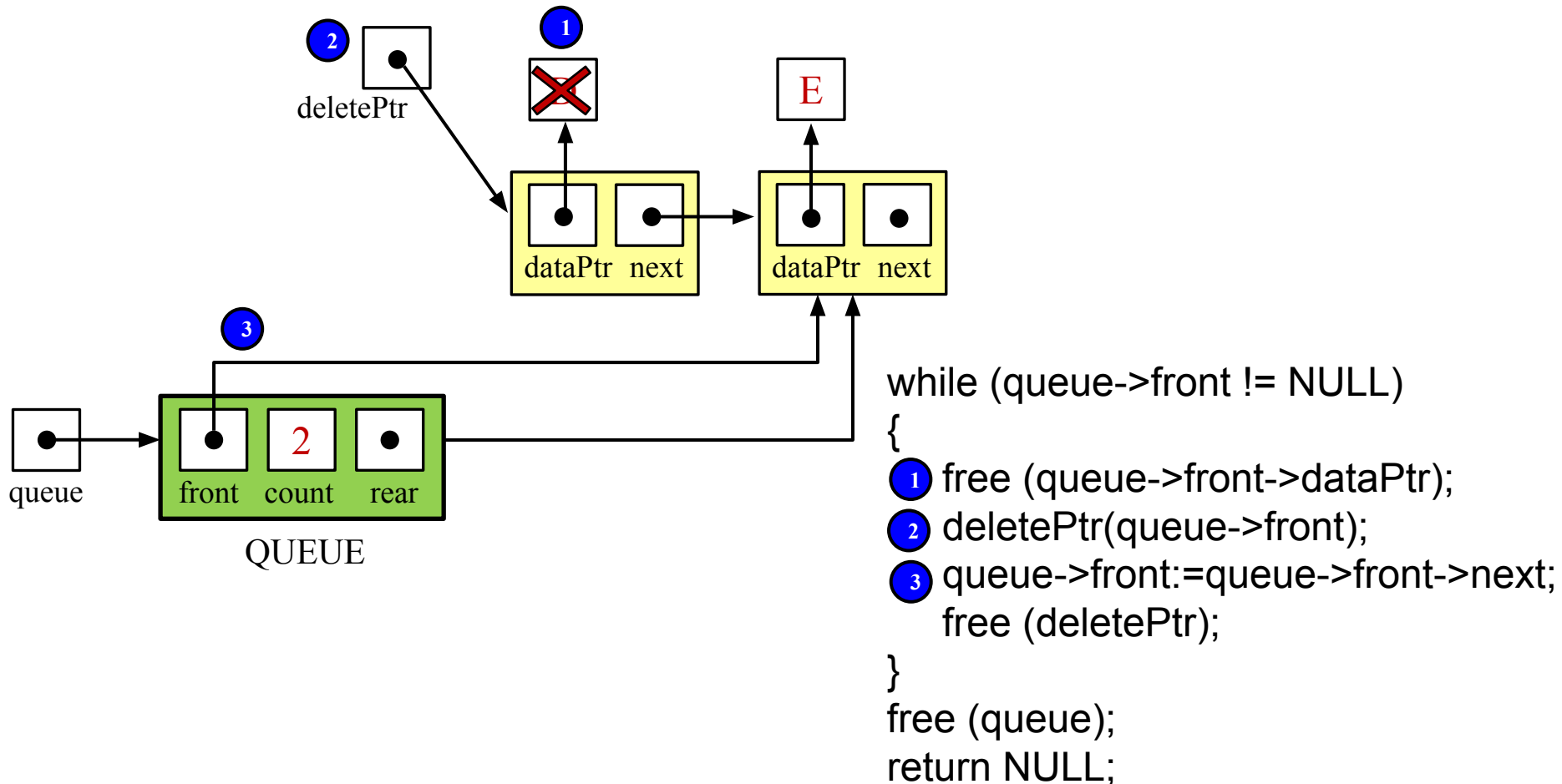


```
while (queue->front != NULL)
{
    1 free (queue->front->dataPtr);
    2 deletePtr(queue->front);
    queue->front:=queue->front->next;
    free (deletePtr);
}
free (queue);
return NULL;
```

# TAD Fila (Queue ADT)

## Destruir Fila (Destroy Queue)

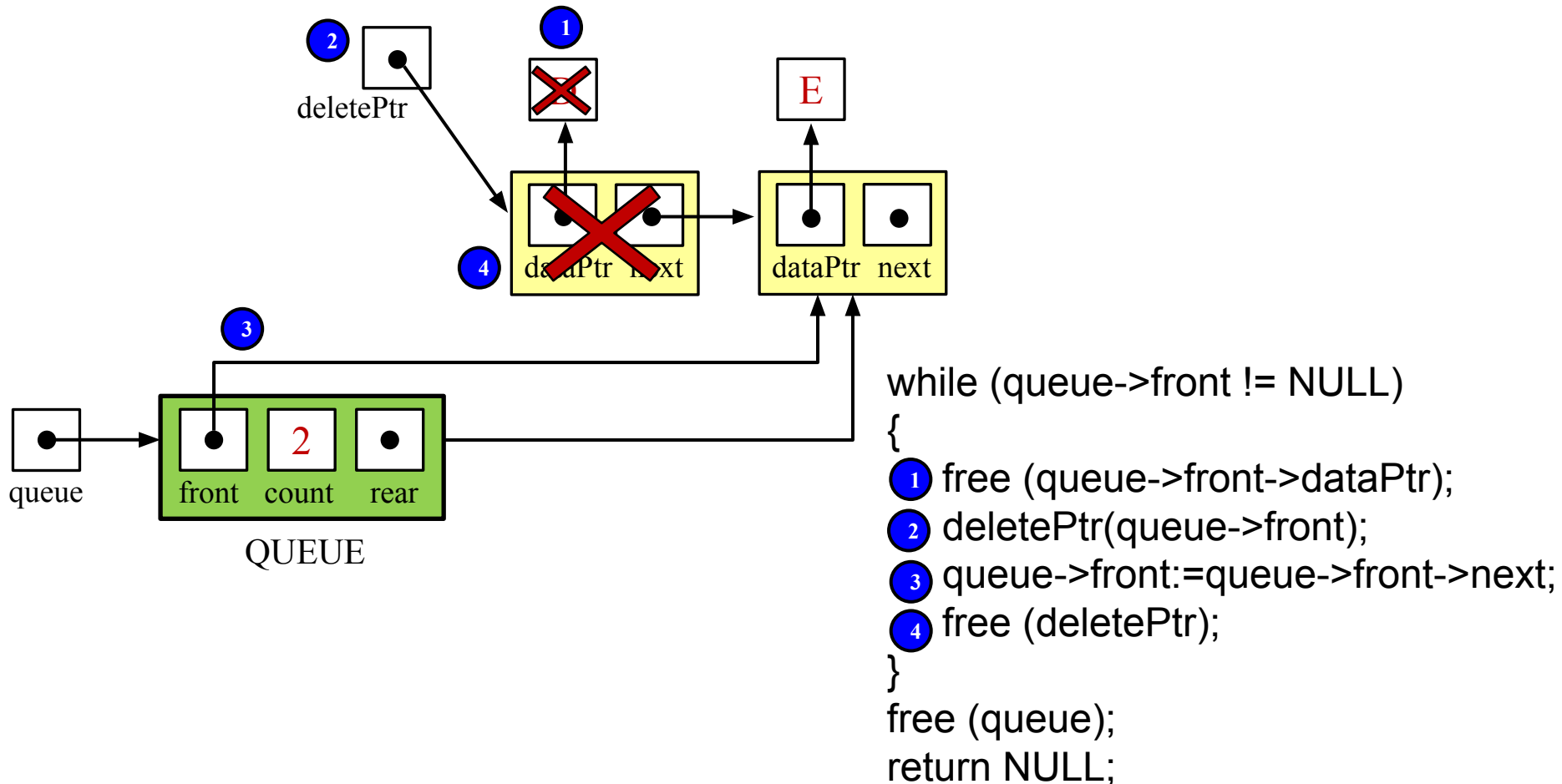
- A figura ilustra o segundo caso para a função Destruir Fila (Destroy Count).



# TAD Fila (Queue ADT)

## Destruir Fila (Destroy Queue)

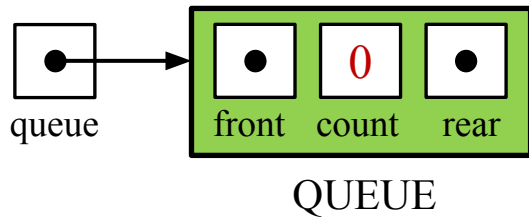
- A figura ilustra o segundo caso para a função Destruir Fila (Destroy Count).



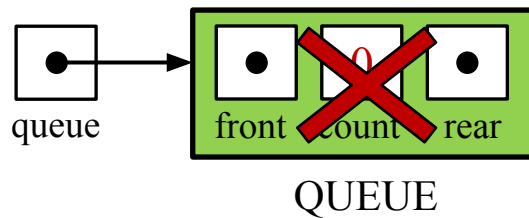
# TAD Fila (Queue ADT)

## Destruir Fila (Destroy Queue)

- A figura ilustra o segundo caso para a função Destruir Fila (Destroy Count).



```
free (queue);  
Return NULL;
```



# Referências

---

- Gilberg, R.F. e Forouzan, B. A. Data Structures\_A Pseudocode Approach with C. Capítulo 4. Queues. Segunda Edição. Editora Cengage, Thomson Learning, 2005.