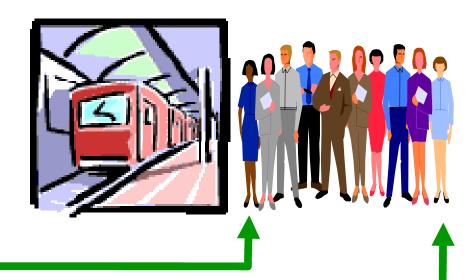


Filas

Organização

- ■Definição do ADT Fila
- □ Especificação
 - Operações sobre o ADT Fila, utilizando pré- e pós-condições
- □ Implementação
 - Estática (contígua)
 - Dinâmica (encadeada)

□Uma fila (queue) é uma lista linear na qual remoções são realizadas em uma extremidade (início ou front ou head) e todas adições na lista são feitas em outra extremidade (final ou rear ou tail)



- □ Por exemplo, pense numa fila de pessoas para pegar o metrô
- ☐ As pessoas vão chegando...



- □ Por exemplo, pense numa fila de pessoas para pegar o metrô
- ☐ As pessoas vão chegando...



- □ Por exemplo, pense numa fila de pessoas para pegar o metrô
- ☐ As pessoas vão chegando...



- □ Por exemplo, pense numa fila de pessoas para pegar o metrô
- ☐ As pessoas vão chegando...



- □ Por exemplo, pense numa fila de pessoas para pegar o metrô
- As pessoas vão chegando...





- □ Por exemplo, pense numa fila de pessoas para pegar o metrô
- As pessoas vão chegando uma após a outra
- □ A primeira a chegar é a primeira a entrar no metrô
- □ A última a chegar é a última a entrar no metrô





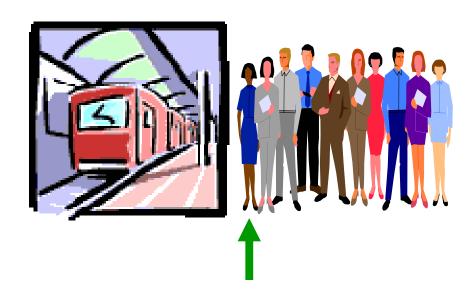
■ Quando um item é adicionado numa fila, usa-se a operação Append (inserir no final)



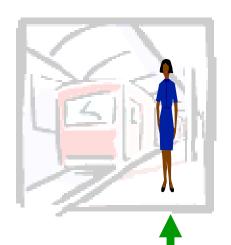
■ Quando um item é adicionado numa fila, usa-se a operação Append (inserir no final)



- Quando um item é adicionado numa fila, usa-se a operação Append (inserir no final)
- Quando um item é retirado de uma fila, usa-se a operação Serve (servir)

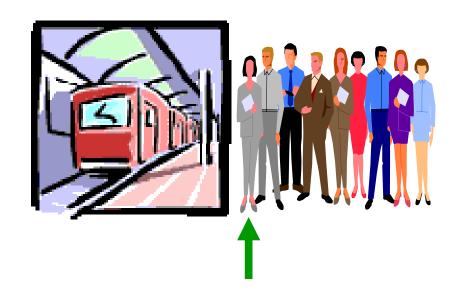


- Quando um item é adicionado numa fila, usa-se a operação Append (inserir no final)
- Quando um item é retirado de uma fila, usa-se a operação Serve (servir)





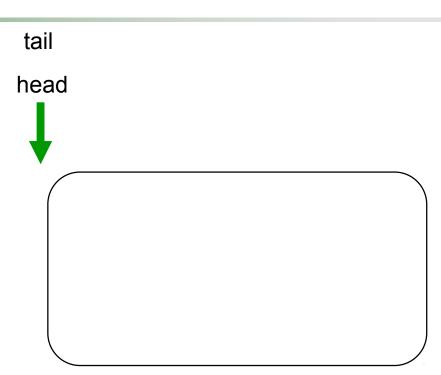
- Quando um item é adicionado numa fila, usa-se a operação Append (inserir no final)
- Quando um item é retirado de uma fila, usa-se a operação Serve (servir)



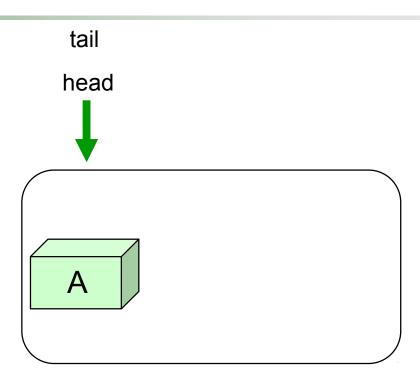
- □ O primeiro item inserido (Append) na fila é sempre o primeiro a ser retirado (Serve)
- Esta propriedade é denominada *First In, First Out* (primeiro a entrar, primeiro a sair) ou **FIFO**



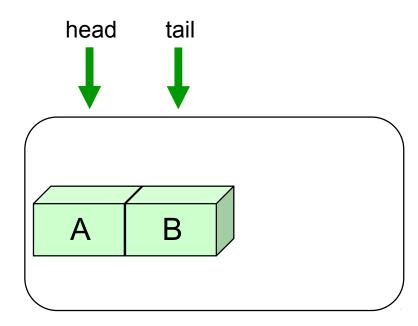
☐ fila vazia inicialmente



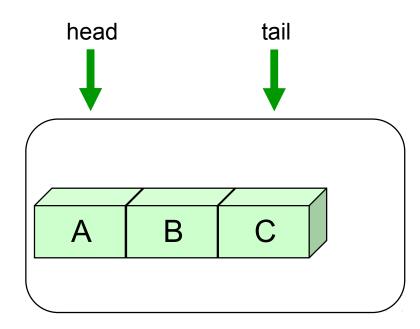
- ☐ fila vazia inicialmente
- ☐ inserir caixa A



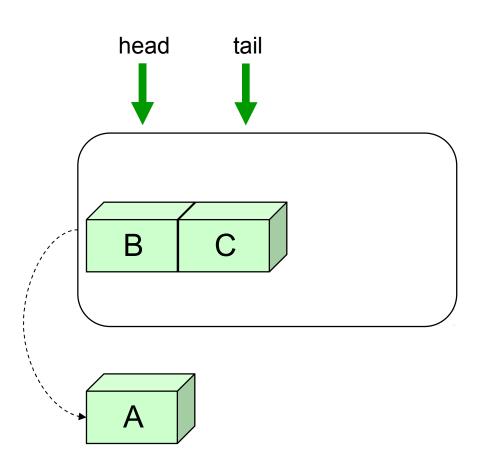
- ☐ fila vazia inicialmente
- ☐ inserir caixa A
- □inserir caixa B



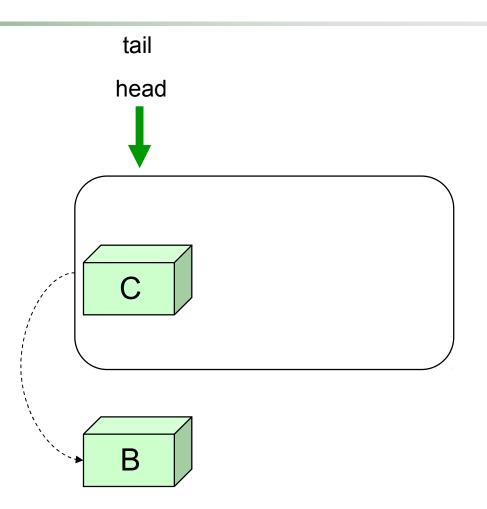
- ☐ fila vazia inicialmente
- ☐ inserir caixa A
- □inserir caixa B
- □ inserir caixa C



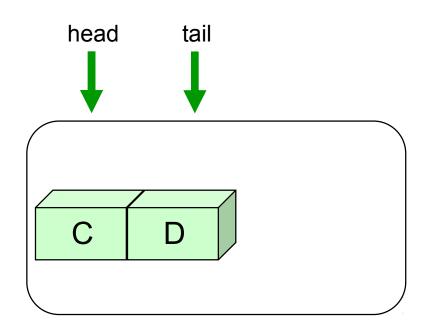
- ☐ fila vazia inicialmente
- ☐ inserir caixa A
- ☐ inserir caixa B
- ☐ inserir caixa C
- remover caixa



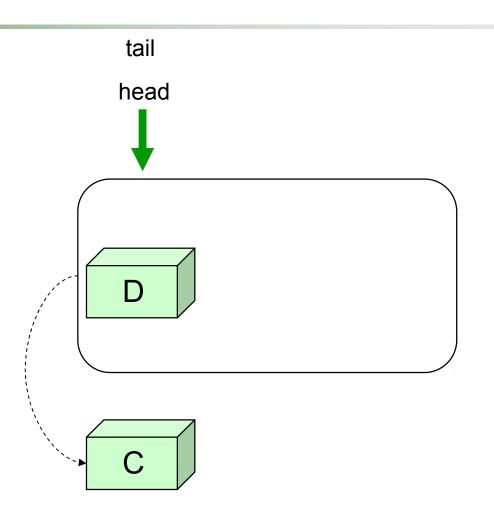
- ☐ fila vazia inicialmente
- ☐ inserir caixa A
- ☐ inserir caixa B
- ☐ inserir caixa C
- remover caixa
- ☐ remover caixa



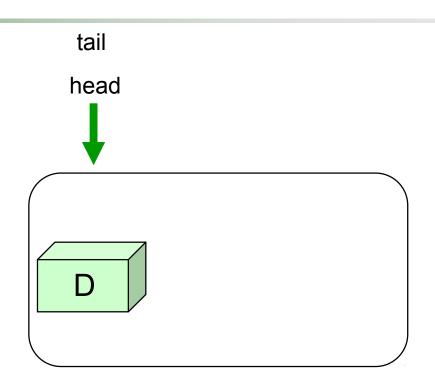
- ☐ fila vazia inicialmente
- ☐ inserir caixa A
- ☐ inserir caixa B
- ☐ inserir caixa C
- ☐ remover caixa
- ☐ remover caixa
- ☐ inserir caixa D



- ☐ fila vazia inicialmente
- ☐ inserir caixa A
- □inserir caixa B
- ☐ inserir caixa C
- □ remover caixa
- □ remover caixa
- ☐ inserir caixa D
- remover caixa



- ☐ fila vazia inicialmente
- ☐ inserir caixa A
- ☐ inserir caixa B
- ☐ inserir caixa C
- remover caixa
- remover caixa
- □inserir caixa D
- remover caixa



Estado final da fila

Especificação

- ■Operações:
 - Criação
 - Destruição
 - Status
 - Operações Básicas
 - Outras Operações

Criação

- Queue::Queue();
- □ pré-condição: nenhuma
- □pós-condição: Fila é criada e iniciada como vazia

Destruição

- Queue::~Queue();
- □ pré-condição: Fila já tenha sido criada
- □ pós-condição: Fila é destruída, liberando espaço ocupado pelos seus elementos

Status

- bool Queue::Empty();
- □ pré-condição: Fila já tenha sido criada
- □pós-condição: função retorna true se a fila está vazia; false caso contrário

Status

- bool Queue::Full();
- □ pré-condição: Fila já tenha sido criada
- □pós-condição: função retorna true se a fila está cheia; false caso contrário

Operações Básicas

void Queue::Append(QueueEntry x);

□ pré-condição: Fila já tenha sido criada e não está cheia

□pós-condição: O item x é armazenado no final da fila

O tipo QueueEntry depende da aplicação e pode variar desde um simples caracter ou número até uma struct ou class com muitos campos

Operações Básicas

void Queue::Serve(QueueEntry &x);

- □ pré-condição: Fila já tenha sido criada e não está vazia
- pós-condição: O item início da fila é removido e seu valor é retornado na variável x

void Queue::Clear();

- □ pré-condição: Fila já tenha sido criada
- □pós-condição: Todos os itens da fila são descartados e ela torna-se uma fila vazia

int Queue::Size();

- □ pré-condição: Fila já tenha sido criada
- □pós-condição: função retorna o número de itens na fila

void Queue::Front(QueueEntry &x);

- □ pré-condição: fila já tenha sido criada e não está vazia
- pós-condição: A variável x recebe uma cópia do item que encontra-se no início da fila; a fila permanece inalterada

void Queue::Rear(QueueEntry &x);

- □ pré-condição: fila já tenha sido criada e não está vazia
- pós-condição: A variável x recebe uma cópia do item que encontra-se no final da fila; a fila permanece inalterada

Pontos Importantes

- Uma analogia útil para o ADT Fila consiste em pensar em uma fila de pessoas no banco ou no supermercado:
 - O primeiro cliente que chega na fila é o primeiro a ser atendido
- □ As operações Append e Serve são também conhecidas como Insert e Delete ou Enqueue e Dequeue, respectivamente

Implementação Contígua

- □Como no caso de pilhas, veremos inicialmente os detalhes de implementação de filas utilizando vetores (arrays)
- Logo a seguir, veremos a implementação encadeada dinâmica de filas

Possíveis Implementações Contíguas

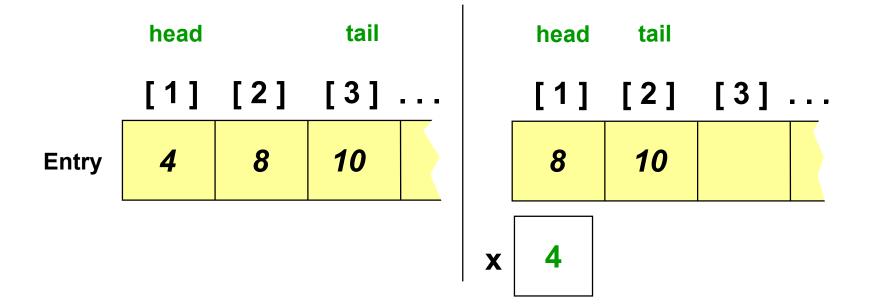
■ Modelo físico

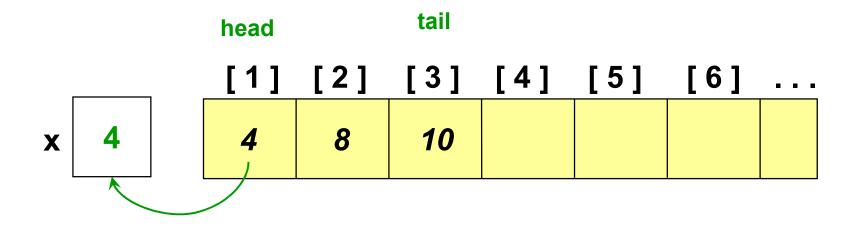
- Um vetor linear com a frente (head) sempre na primeira posição e todas as entradas são movidas no vetor quando um item é removido
- Geralmente, este é um método lento e pobre para ser usado em computadores
- Vetor linear com dois índices
 - frente (head) e final (tail) que sempre crescem
 - É um bom método se a fila pode ser esvaziada totalmente quando cheia
- Vetor circular

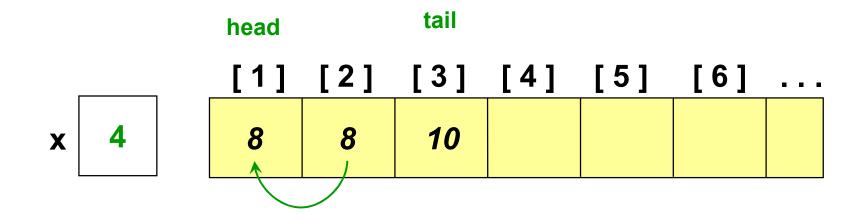
Antes da chamada a Serve(x) nós temos esta fila:

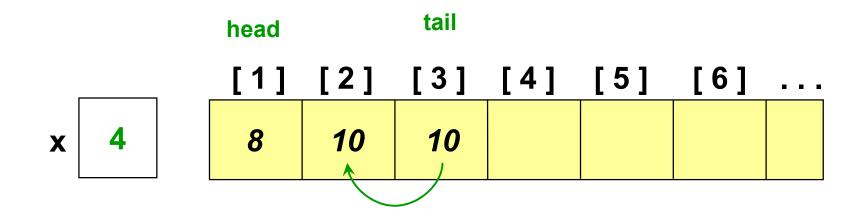
	head		tail		
	[1]	[2]	[3]		
Entry	4	8	10		

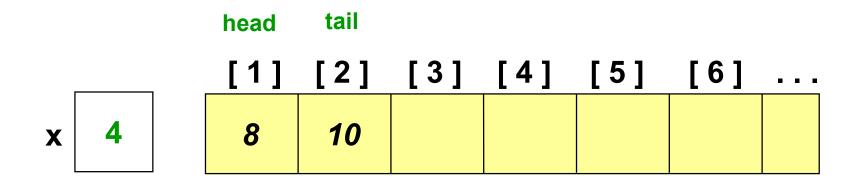
Depois da chamada a Serve(x) nós teremos esta fila:











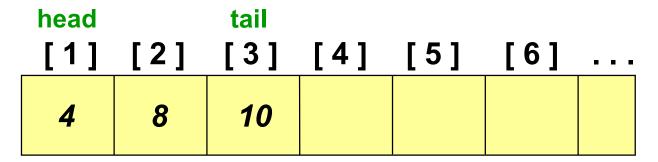
Vetor com Dois Índices

☐Fila antes de ativar Serve(x)...

head		tail				
[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	
4	8	10				

Vetor com Dois Índices

☐Fila antes de ativar Serve(x)...



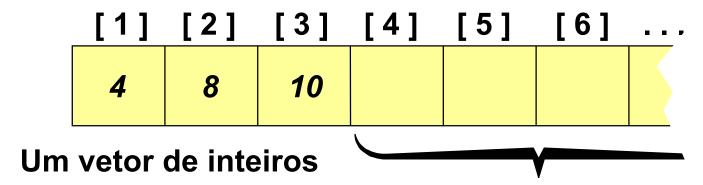
		head	tail				
X	[1]	[2]	[3]	[4]	[5]	[6]	
4		8	10				

Vetor Circular

- □ Para implementar um vetor circular em um vetor linear, suponha um círculo numerado de 1 até max, onde max indica o número de elementos do vetor circular
- □ O movimento de índices é dado pelo módulo aritmético: quando um índice ultrapassa max, ele recomeça novamente em 1
- □ Isto é similar a um relógio, onde as horas são numeradas de 1 a 12 e ao adicionar 4 horas às 10 horas, obtém-se 2 horas

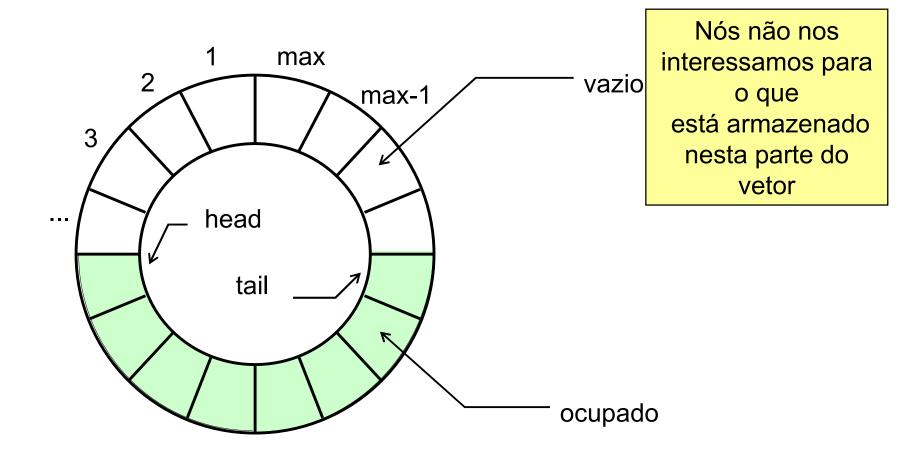
Detalhes de Implementação

 □ As entradas em uma Fila serão inicialmente armazenadas no <u>início de um</u> <u>vetor</u>, como mostra este exemplo

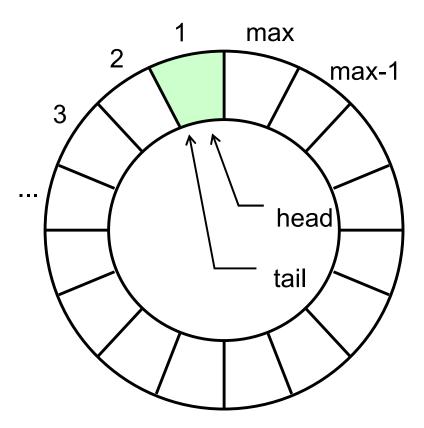


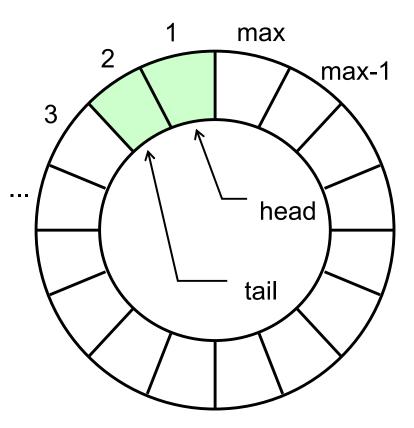
Nós não nos interessamos para o que está armazenado nesta parte do vetor

Detalhes de Implementação

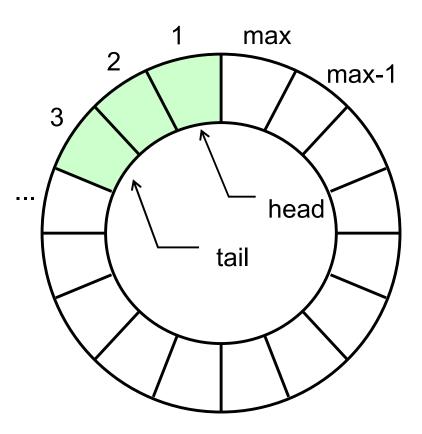


☐ Inserindo um item

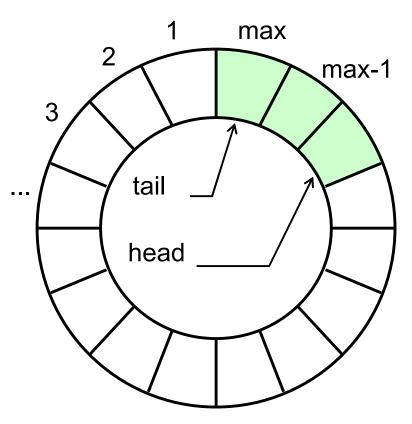




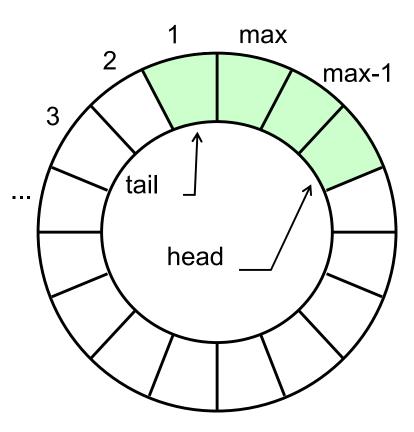
- ☐ Inserindo um item...
- mais um...



- ☐ Inserindo um item...
- □ mais um...
- ☐e mais um...



□ Depois de várias inserções e remoções, chega-se ao final do vetor...



- □ Depois de várias inserções e remoções, chega-se ao final do vetor...
- ... e recomeça-se da posição 1

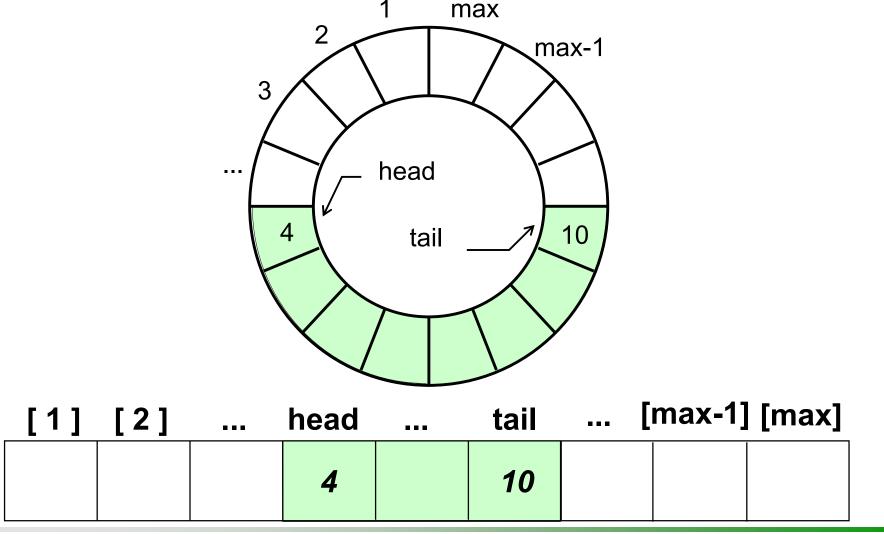
Incremento no Vetor Circular

- □ Em C++ o incremento □ ...que é equivalente a: unitário de um índice i pode ser escrito como:

```
if (i == max)
  i = 1;
else
  i++;
```

$$i = (i \% max) + 1;$$

"Desenrolando" o Vetor...



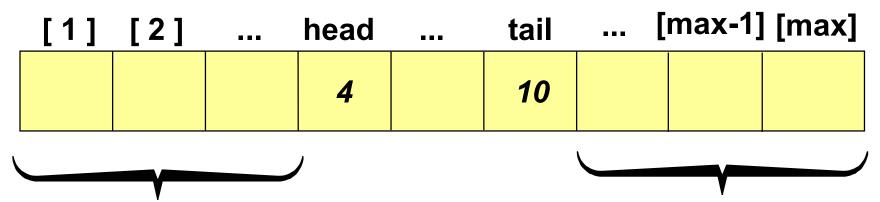
Vetor Circular Possíveis Implementações

- □Vetor circular com dois índices (head e tail) e uma posição sempre deixada vaga
- □Vetor circular com dois índices (head e tail) e uma variável inteira (count) contendo o número de itens
- □Vetor circular com dois índices (head e tail) que assumem valores especiais para indicar fila vazia

Detalhes de Implementação

■ Nós precisamos armazenar os elementos da fila...

Um vetor de inteiros



Nós não nos interessamos para o que está armazenado nestas partes do vetor

Detalhes de Implementação

... bem como inteiros que indicam o início, final e contador de elementos da fila:

head

1

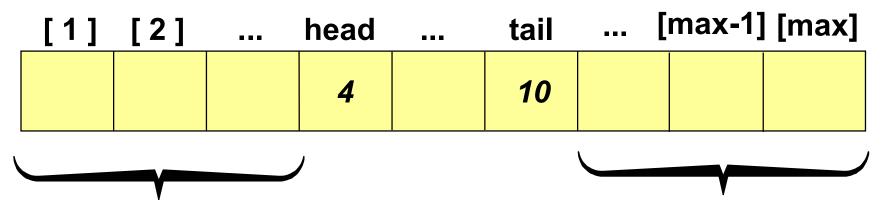
tail

0

count

0

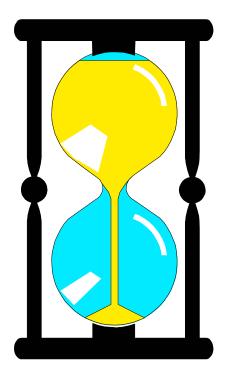
Um vetor de inteiros



Nós não nos interessamos para o que está armazenado nestas partes do vetor

Questão

□Utilize estas idéias para escrever uma declaração de tipo que poderia implementar o tipo de dado fila. A declaração deve ser um objeto com quatro campos de dados. Faça uma fila capaz de armazenar 100 inteiros



Você tem 3 minutos para escrever a declaração

Uma Solução

```
const int MaxQueue = 100;
class Queue
{ public:
   Queue();
                        // construtor
  void Append(int x);
   void Serve(int &x);
 private:
  int head;
                         // início da fila
  int tail;
                         // final da fila
             // nº. de elementos fila
  int count;
  int Entry[MaxQueue+1]; // vetor com elementos
```

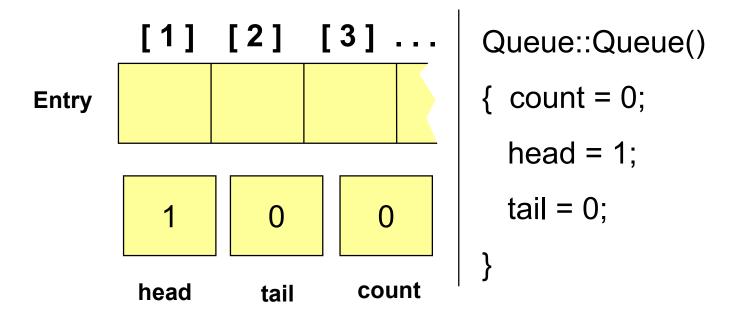
Uma Solução

```
const int MaxQueue = 100;
class Queue
{ public:
                                         Observe que o tipo
                        // construtor
   Queue();
                                          QueueEntry nesse caso é
   void Append(int x);
                                         um inteiro
   void Serve(int &x);
 private:
  int head;
                        // início da fila
  int tail;
                        // final da fila
  int count;
                     // nº. de elementos fila
  int Entry[MaxQueue+1]; // vetor com elementos
};
```

Construtor

Queue::Queue()

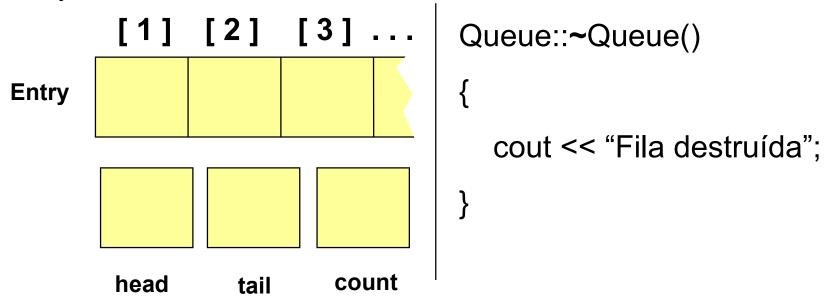
Numa fila vazia, tail fica uma posição antes de head



Destruidor

Queue::~Queue()

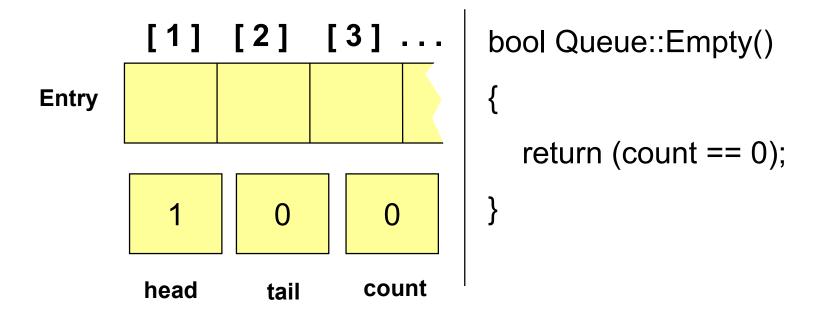
Usando alocação estática para implementar a fila (vetor), o destruidor não será necessário. Em todo caso, colocaremos apenas uma mensagem que o objeto foi destruído



Status: Empty

bool Queue::Empty()

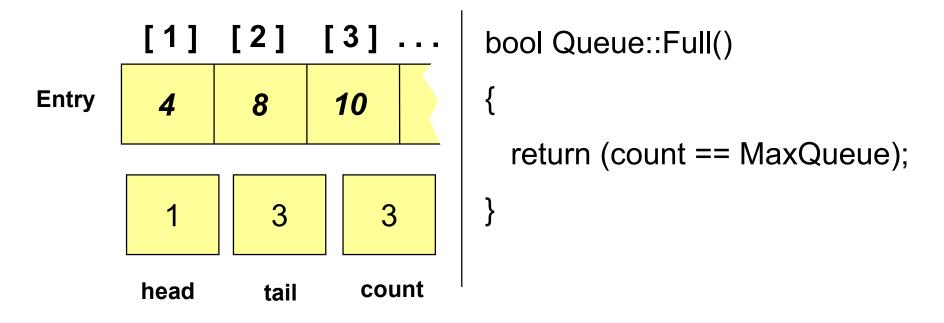
Lembre-se que a fila possui um contador de elementos...



Status: Full

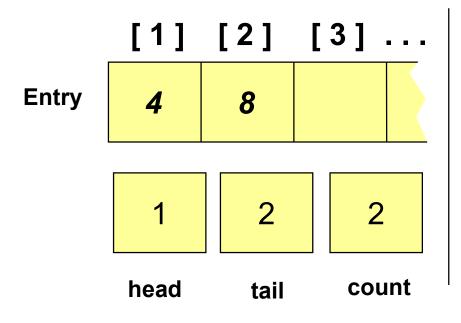
bool Queue::Full()

... e que **MaxQueue** é o número máximo de elementos da fila.



void Queue::Append(int x)

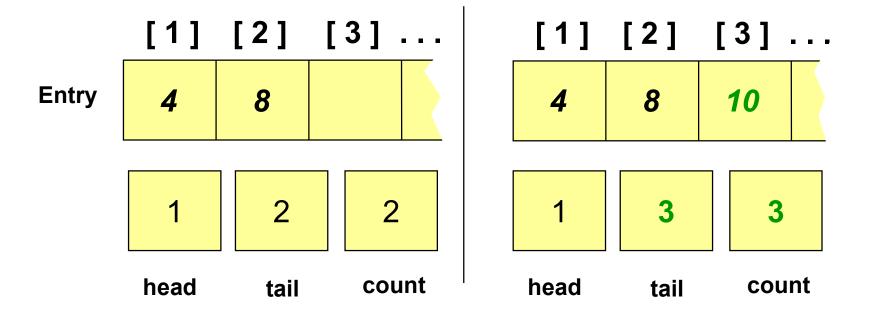
Nós fazemos uma chamada a Append(10)



Quais valores serão armazenados em Entry, head, tail e count depois que a chamada de procedimento termina?

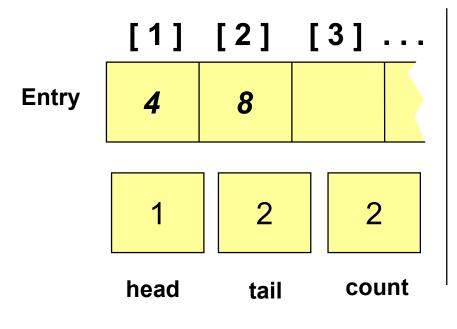
void Queue::Append(int x)

Depois da chamada a Append(10), nós teremos esta fila:



void Queue::Append(int x)

Antes de inserir, é conveniente verificar se há espaço na fila



```
void Queue::Append(int x)
{ if (Full())
  { cout << "Fila Cheia";
   abort();
```

void Queue::Append(int x)

Se houver, basta inserir na próxima posição livre do vetor

```
[1] [2] [3] ....

Entry 4 8 10

1 3 3

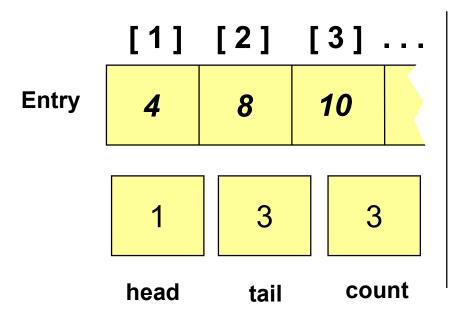
head tail count
```

```
void Queue::Append(int x)
{ if (Full())
  { cout << "Fila Cheia";
   abort();
  count++;
 tail = (tail % MaxQueue)+1;
  Entry[tail] = x;
```

Operações Básicas: Serve

void Queue::Serve(int &x)

Nós fazemos uma chamada a Serve(x)

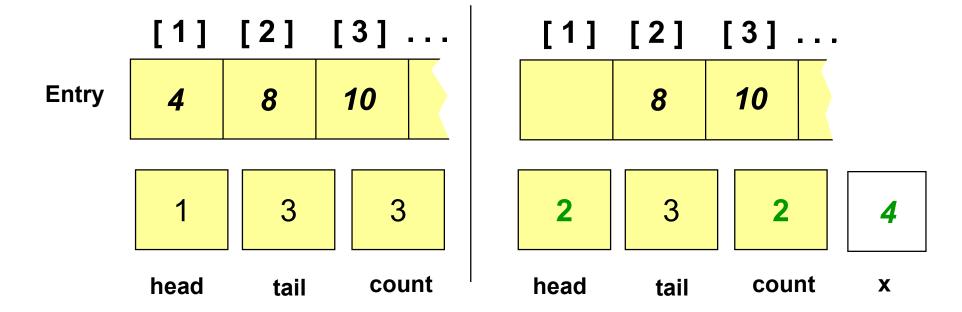


Quais valores serão armazenados em Entry, head, tail e count depois que a chamada de procedimento termina?

Operações Básicas: Serve

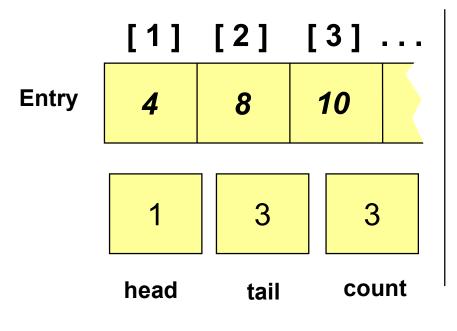
void Queue::Serve(int &x)

Depois da chamada a Serve(x), nós teremos esta fila:



void Queue::Serve(int &x)

Antes de remover, é conveniente verificar se a fila não está vazia



```
void Queue::Serve(int &x)
{ if (Empty())
 { cout << "Fila Vazia";
   abort();
```

void Queue::Serve(int &x)

Se não estiver vazia, basta retirar o elemento apontado por **head**:

```
[1] [2] [3] ....

8 10

2 3 2 4

head tail count x
```

```
void Queue::Serve(int &x)
{ if (Empty())
 { cout << "Fila Vazia";
   abort();
 count = count - 1;
 x = Entry[head];
 head=(head % MaxQueue)+1;
```

Exercícios

- □Implemente Clear(), usando apenas Serve() e Empty()
- □Implemente Clear() utilizando campos do objeto
- □Implemente Front() e Rear()
- □Implemente Size()

Solução Clear

☐ Usando apenas Serve e Empty void Queue::Clear() { int x; while(! Empty()) Serve(x);

```
☐ Utilizando campos do objeto
```

```
void Queue::Clear()
{ count = 0;
 head = 1;
 tail = 0;
}
```

Solução Front/Rear

```
void Queue::Front(int &x)
{    if(Empty())
        { cout << "Fila vazia";
        abort();
    }
    x = Entry[head];
}</pre>
```

```
void Queue::Rear(int &x)
{ if(Empty())
  { cout << "Fila vazia";
   abort();
 x = Entry[tail];
```

Solução Size

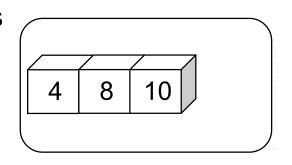
```
int Queue::Size()
{
   return count;
}
```

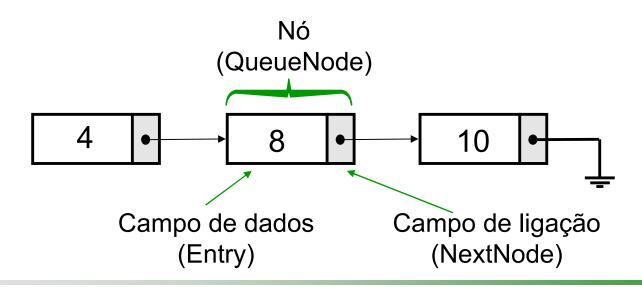
Pontos Importantes

- □Até este ponto vimos uma forma de implementação de filas usando vetores circulares
- □A vantagem de usar vetores circulares é a simplicidade dos programas e aproveitamento melhor do espaço alocado
- ■Nos próximos slides veremos a implementação utilizando alocação dinâmica de memória

Detalhes de Implementação

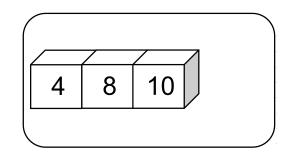
Assim como na implementação de pilhas, as entradas de uma fila são colocadas em um estrutura (QueueNode) que contém um campo com o valor existente na fila (Entry) e outro campo é um apontador para o próximo elemento na fila (NextNode)

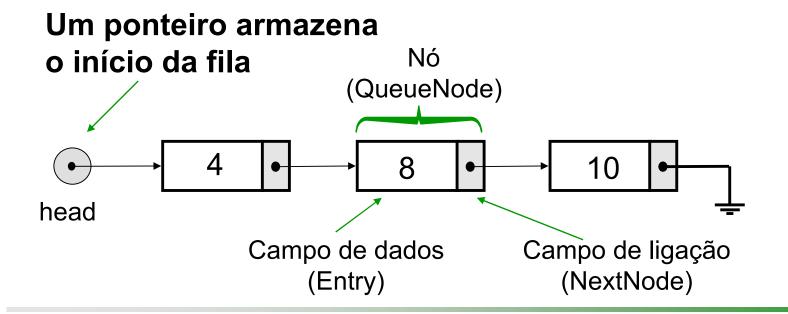




Detalhes de Implementação

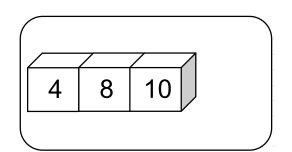
■ Nós precisamos armazenar o início e final da fila



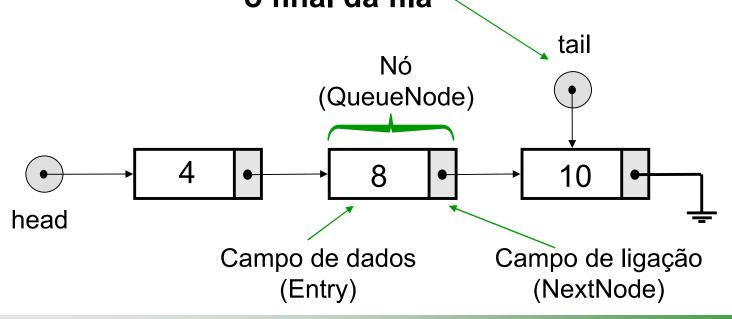


Detalhes de Implementação

■ Nós precisamos armazenar o início e final da fila

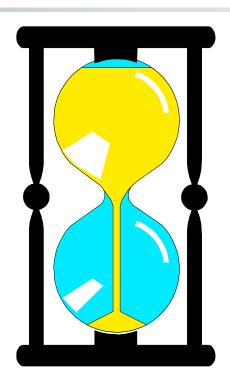


Outro ponteiro armazena o final da fila



Questão

Utilize estas idéias para escrever uma declaração de tipo que poderia implementar uma fila encadeada. A declaração deve ser um objeto com dois campos de dados



Você tem 5 minutos para escrever a declaração

Uma Solução

```
class Queue
{ public:
  Queue();
  ~Queue();
  void Append(int x);
  void Serve(int &x);
  bool Empty();
  bool Full();
 private:
  // declaração de tipos
  struct QueueNode
  { int Entry;
                             // tipo de dado colocado na fila
   QueueNode *NextNode; // ligação para próximo elemento na fila
  };
  typedef QueueNode *QueuePointer;
  // declaração de campos
  QueuePointer head, tail;
```

Uma Solução

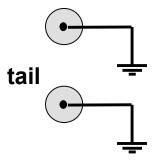
```
class Queue
{ public:
  Queue();
  ~Queue();
                                                Observe que o tipo
  void Append(int x);
  void Serve(int &x);
                                                QueueEntry nesse caso é
  bool Empty();
                                                um inteiro
  bool Full();
 private:
  // declaração de tipos
  struct QueueNode
  { int Entry;
                           // tipo de dado colocado na fila
   QueueNode *NextNode; // ligação para próximo elemento na fila
  typedef QueueNode *QueuePointer;
  // declaração de campos
  QueuePointer head, tail;
```

Construtor

Queue::Queue()

A Fila deve iniciar vazia...

head

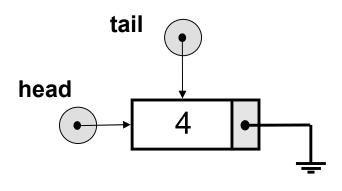


```
Queue::Queue()
{
   head = tail = NULL;
}
```

Destruidor

Queue::~Queue()

Usando alocação dinâmica, o destruidor deve retirar todos os elementos da fila enquanto ela não estiver vazia. Lembre-se que atribuir NULL a head ou tail não libera o espaço alocado anteriormente!



```
Queue::~Queue()
{ int x;
 while (! Empty())
    Serve(x);
}
```

Status: Empty

bool Queue::Empty()

Lembre-se que a fila inicia vazia, com head = tail = NULL...

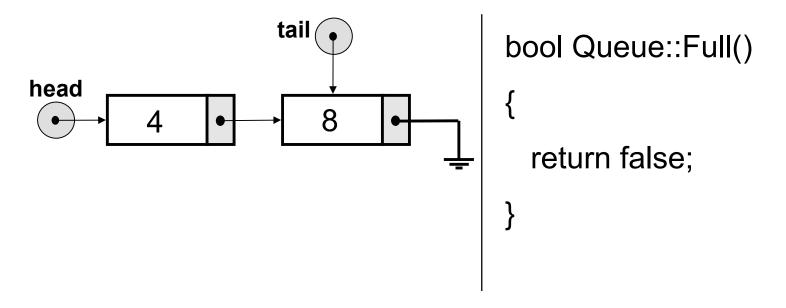
head tail

```
bool Queue::Empty()
{
   return (head == NULL);
}
```

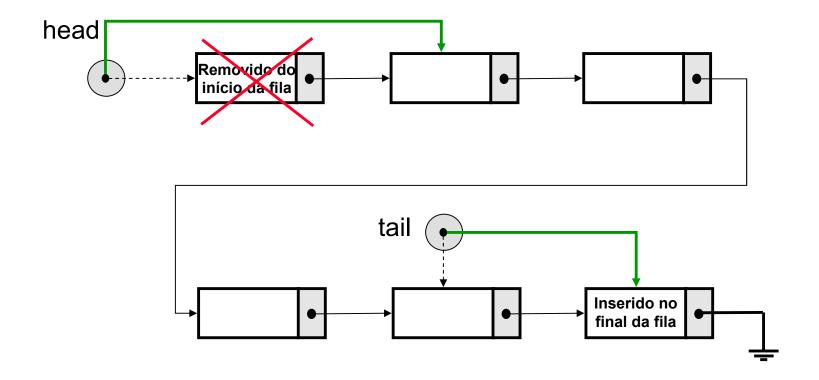
Status: Full

bool Queue::Full()

...e que não há limite quanto ao número máximo de elementos da fila

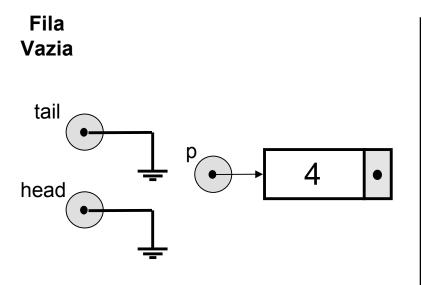


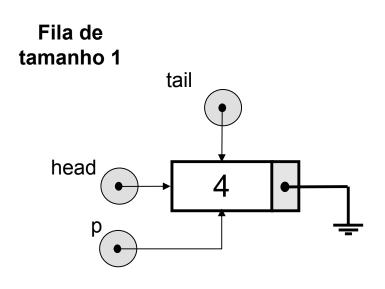
Operações Básicas



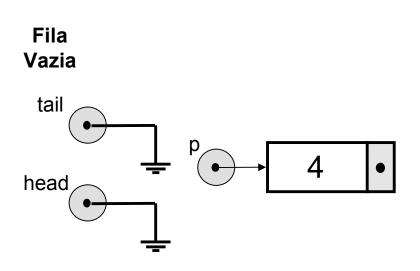
void Queue::Append(int x)

Considere agora uma fila vazia, o que significa **head = tail =** NULL e adicione o primeiro nó. Assuma que esse nó já foi criado em algum lugar na memória e pode ser localizado usando um ponteiro **p** do tipo QueuePointer





void Queue::Append(int x)



Assim, colocar (Append) o primeiro nó **p** na fila consiste nas instruções:

head = tail = p;

```
p->NextNode = NULL;

Fila de tamanho 1 tail

head

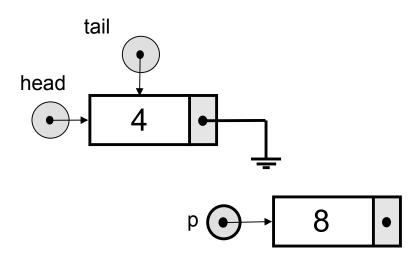
p

p
```

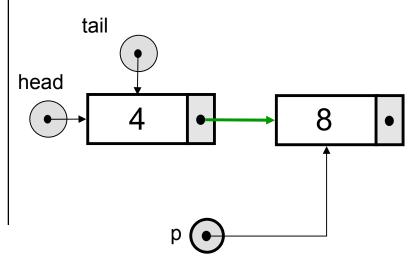
void Queue::Append(int x)

Assuma que o próximo nó a ser colocado na fila já foi criado em algum lugar na memória e pode ser localizado usando um ponteiro **p** do tipo QueuePointer. Alteramos o campo de ligação do último nó para **p**...

Fila de tamanho 1

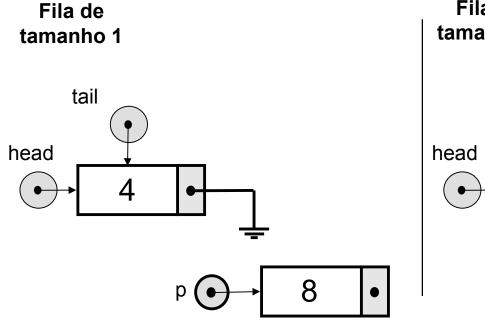


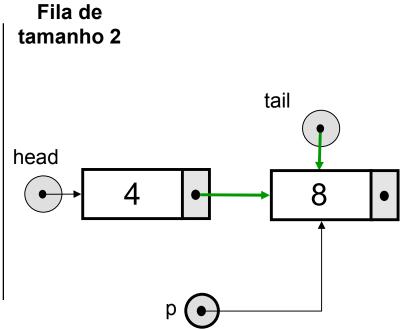
Fila de tamanho 2



void Queue::Append(int x)

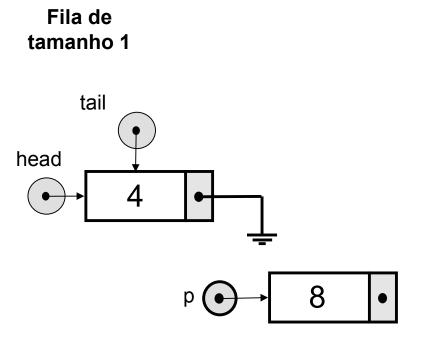
Alteramos o campo de ligação do último nó para **p**; em seguida mudamos **tail** para apontar para **p**...

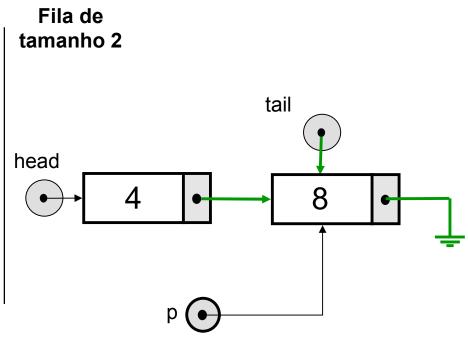




void Queue::Append(int x)

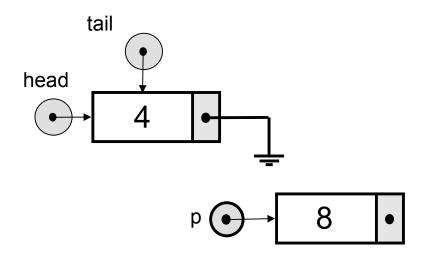
Alteramos o campo de ligação do último nó para **p**; em seguida mudamos **tail** para apontar para **p** e, finalmente, aterramos o último nó da lista





void Queue::Append(int x)

Fila de tamanho 1

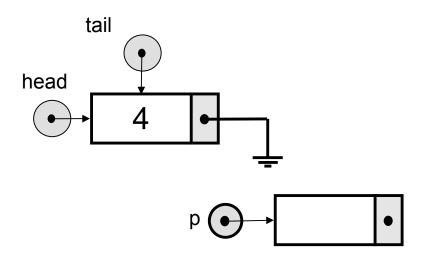


Resumindo, para colocar (Append) os demais nós (que não o primeiro) **p** na fila consiste nas instruções:

```
tail->NextNode = p;
tail = p;
p->NextNode = NULL;
                       tail
head
  Fila de
tamanho 2
```

void Queue::Append(int x)

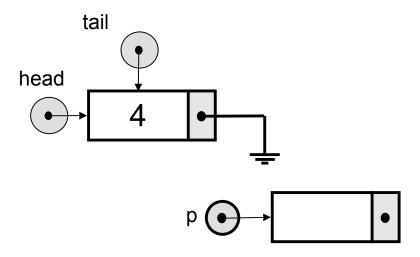
Inicialmente, alocamos o novo nó, usando o ponteiro **p**...



```
void Queue::Append(int x)
{ QueuePointer p;
  p = new QueueNode;
  ...
}
```

void Queue::Append(int x)

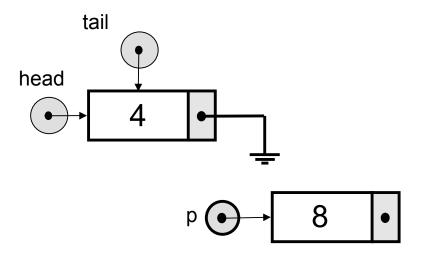
Inicialmente, alocamos o novo nó, usando o ponteiro **p**. Se não houver espaço na memória, escrevemos uma mensagem de erro e terminamos



```
void Queue::Append(int x)
{ QueuePointer p;
 p = new QueueNode;
 if(p == NULL)
 { cout << "Memoria insuficiente";
  abort();
```

void Queue::Append(int x)

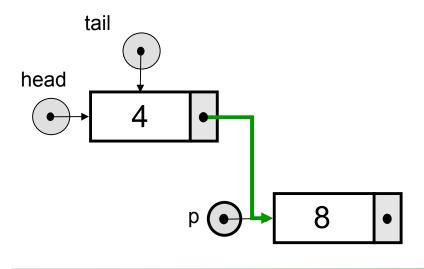
Caso contrário, colocamos o elemento x no campo de dados de p



```
void Queue::Append(int x)
{ QueuePointer p;
 p = new QueueNode;
 if(p == NULL)
 { cout << "Memoria insuficiente";
  abort();
 p->Entry = x;
```

void Queue::Append(int x)

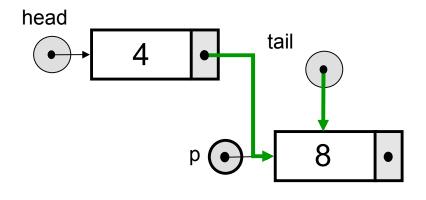
Caso contrário, colocamos o elemento **x** no campo de dados de **p** e alteramos os ponteiros apropriadamente...



```
void Queue::Append(int x)
{ QueuePointer p;
 p = new QueueNode;
 if(p == NULL)
 { cout << "Memoria insuficiente";
  abort();
 p->Entry = x;
 if (Empty())
  head = tail = p;
 else
 { tail->NextNode = p;
  tail = p;
```

void Queue::Append(int x)

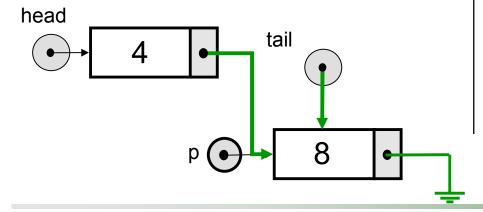
Caso contrário, colocamos o elemento **x** no campo de dados de **p** e alteramos os ponteiros apropriadamente...



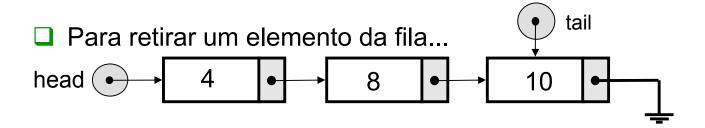
```
void Queue::Append(int x)
{ QueuePointer p;
 p = new QueueNode;
 if(p == NULL)
 { cout << "Memoria insuficiente";
  abort();
 p->Entry = x;
 if (Empty())
  head = tail = p;
 else
 { tail->NextNode = p;
  tail = p:
```

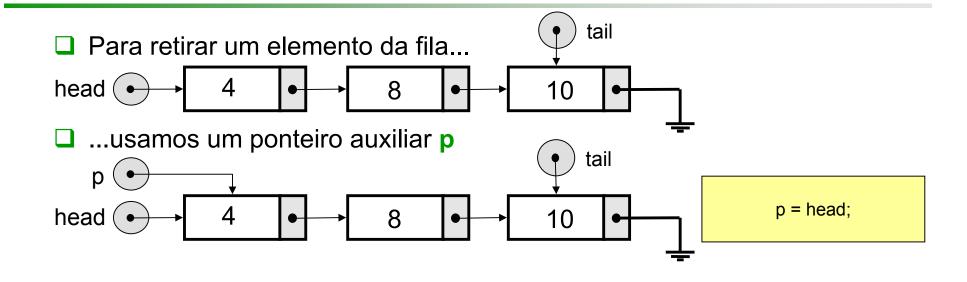
void Queue::Append(int x)

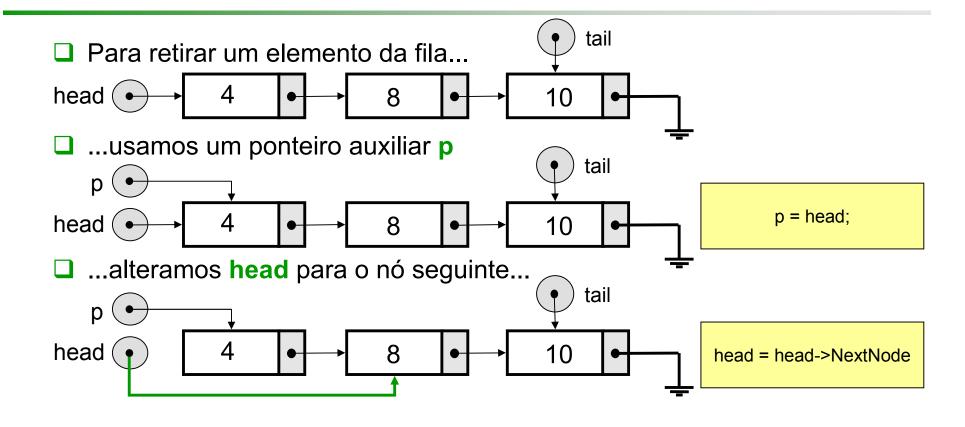
Caso contrário, colocamos o elemento x no campo de dados de p e alteramos os ponteiros apropriadamente. Finalmente, aterramos o último nó da fila

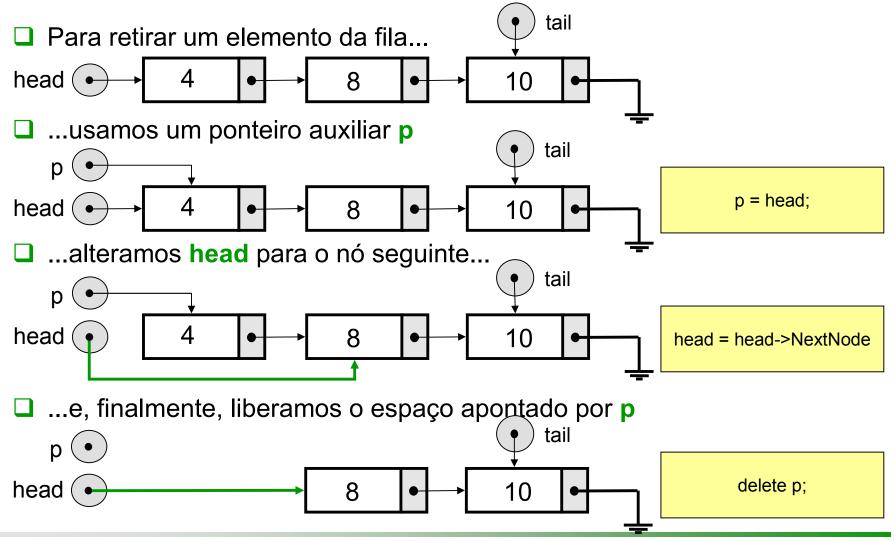


```
void Queue::Append(int x)
{ QueuePointer p;
 p = new QueueNode;
 if(p == NULL)
 { cout << "Memoria insuficiente";
  abort();
 p->Entry = x;
 if (Empty())
  head = tail = p;
 else
 { tail->NextNode = p;
  tail = p:
 p->NextNode = NULL;
```





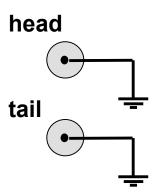




void Queue::Serve(int &x)

Inicialmente, verificamos se a fila está vazia. Em caso afirmativo, imprimimos uma

mensagem de erro e terminamos

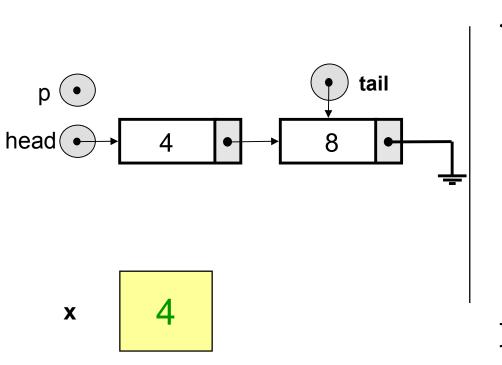


```
void Queue::Serve(int &x)
{ QueuePointer p;

if (Empty())
    { cout << "Fila Vazia";
    abort();
    }
...</pre>
```

void Queue::Serve(int &x)

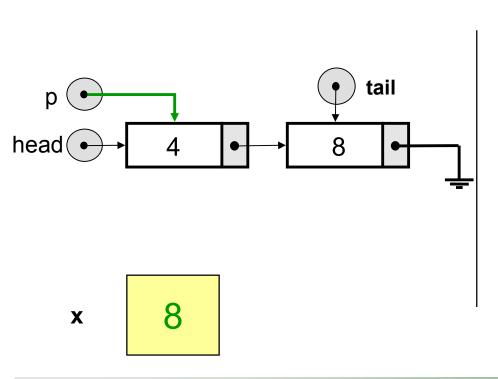
Caso contrário, armazenamos o valor do início da fila na variável x



```
void Queue::Serve(int &x)
{ QueuePointer p;
 if (Empty())
  { cout << "Fila Vazia";
   abort();
 x = head->Entry;
```

void Queue::Serve(int &x)

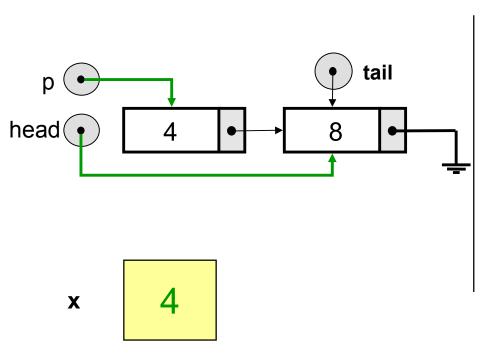
Apontamos o ponteiro auxiliar **p** para o início da fila...



```
void Queue::Serve(int &x)
{ QueuePointer p;
 if (Empty())
  { cout << "Fila Vazia";
   abort();
 x = head->Entry;
  p = head;
```

void Queue::Serve(int &x)

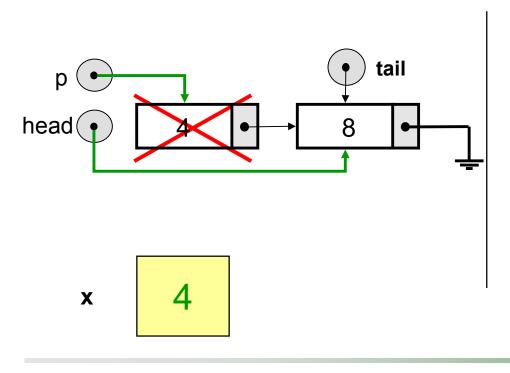
Apontamos o ponteiro auxiliar p para o início da fila; alteramos head para o próximo nó...



```
void Queue::Serve(int &x)
{ QueuePointer p;
 if (Empty())
  { cout << "Fila Vazia";
   abort();
 x = head->Entry;
 p = head;
 head = head->NextNode;
```

void Queue::Serve(int &x)

Finalmente, liberamos o espaço apontado por p

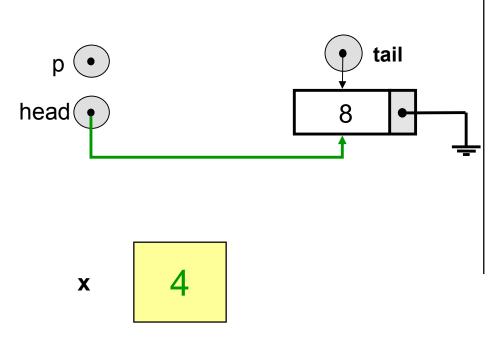


```
void Queue::Serve(int &x)
{ QueuePointer p;
 if (Empty())
 { cout << "Fila Vazia";
   abort();
 x = head->Entry;
  p = head;
  head = head->NextNode;
 delete p;
```

void Queue::Serve(int &x)

Finalmente, liberamos o espaço apontado por **p** cuidando que, caso a fila fique vazia o

ponteiro tail reflita também esse fato



```
void Queue::Serve(int &x)
{ QueuePointer p;
 if (Empty())
 { cout << "Fila Vazia";
   abort();
 x = head -> Entry;
  p = head;
  head = head->NextNode;
 delete p;
  if (head == NULL)
   tail = NULL;
```

Exercícios

- ☐ Implemente Clear(), usando apenas Serve() e Empty()
- Implemente Clear() trabalhando diretamente com ponteiros
- ☐ Implemente o destruidor da fila usando diretamente ponteiros
- Implemente Front() e Rear()
- ☐ Implemente Size()
- □É possível diminuir o tempo necessário para calcular o tamanho da fila utilizando Size()? O que é necessário para isso?

Solução Clear

Usando apenas Serve e Empty

```
void Queue::Clear()
{ int x;
  while(! Empty())
    Serve(x);
}
```

Utilizando campos do objeto

```
void Queue::Clear()
{ QueuePointer p;
 while(head != NULL)
 \{ p = head; \}
   head = head->NextNode;
   delete p;
 tail = NULL;
```

Solução Front/Read

```
void Queue::Front(int &x)
{ if(Empty())
    { cout << "Fila vazia";
    abort();
    }
    x = head->Entry;
}
```

```
void Queue::Rear(int &x)
{ if(Empty())
    { cout << "Fila vazia";
    abort();
    }
    x = tail->Entry;
}
```

Solução Size

```
int Queue::Size()
{ int count=0;
 QueuePointer p;
 p = head;
 while (p != NULL)
 { count++;
   p = p->NextNode;
 return count;
```