# Alocação sequencial - filas

###### Filas

A estrutura de dados Fila também é bastante intuitiva. A analogia é com uma fila de pessoas aguardando para serem atendidas no guichê de um banco, ou aguardando o ônibus. Se houver respeito, todos obedecem a fila. Quando chega um novo elemento, este se posiciona no final da fila e quando libera um lugar quem vai é quem está no início da fila.

Assim, uma fila é caracterizada pela sequência:

O primeiro a entrar é o primeiro a sair.

Ou

O último a entrar é o último a sair.

As expressões em inglês que definem esta estrutura:

**FIFO – First In First Out ou**

**LILO – Last In Last Out**

Considere o exemplo abaixo que mostra a evolução de uma fila. Uma letra significa “adicione um elemento na fila” e um ponto significa “retire um elemento da fila”.

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| Operação | Retirado | Fila |
| F |  | F |
| I |  | FI |
| L |  | FIL |
| . | F | IL |
| A |  | ILA |
| . | I | LA |
| E |  | LAE |
| X |  | LAEX |
| . | L | AEX |
| . | A | EX |
| M |  | EXM |
| P |  | EXMP |
| . | E | XMP |
| . | X | MP |
| . | M | P |
| . | P |  |
| . |  | **<erro – vazia>** |

**Implementação de fila como uma lista – um ADT**

A estrutura Fila, pode ser implementada em uma lista, como um ADT com os seguintes métodos:

Queue() – Construtor da classe (init()). Cria e retorna uma nova fila vaziaenqueue(item) – Adiciona novo item no final da fila. dequeue() – Remove item do início da fila. Retorna esse item.

first() – Retorna o valor do item inicial da fila mas não o remove.

last() – Retorna o valor do item final da fila mas não o remove.

isEmpty() – Retorna True se a fila está vazia.

size() – Retorna o número de elementos da fila.

**class Queue:**

 **# inicia a fila - lista vazia**

 **def \_\_init\_\_(self):**

 **self.items = []**

 **# devolve True se fila está vazia e False senão**

 **def is\_empty(self):**

 **return self.items == []**

 **# enfila novo elemento no final da fila**

 **def enqueue(self,item):**

 **self.items.append(item)**

 **# retira da fila o primeiro elemento**

 **def dequeue(self):**

 **return self.items.pop(0)**

 **# devolve o valor do elemento do primeiro mas não remove**

 **def first(self):**

 **return self.items[0]**

 **# devolve o valor do elemento do último mas não remove**

 **def last(self):**

 **return self.items[-1]**

 **def size(self):**

 **return len(self.items)**

**# testes da classe Queue**

**f = Queue()**

**# enfila 1, 3 e 5 nesta ordem**

**f.enqueue(1)**

**f.enqueue(3)**

**f.enqueue(5)**

**# mostra início e fim da fila**

**print("inicio:", f.first(), "fim:", f.last())**

**# remove e mostra os dois primeiros 1 e 3**

**print("desenfila:", f.dequeue())**

**print("desenfila:", f.dequeue())**

**# mostra início e fim da fila**

**print("inicio:", f.first(), "fim:", f.last())**

Saída:

**inicio: 1 fim: 5**

**desenfila: 1**

**desenfila: 3**

**inicio: 5 fim: 5**

Rigorosamente nas funções dequeue, first e last acima, temos que tratar o caso de fila vazia sinalizando exceção ou devolvendo None:

 **if self.is\_empty():**

 **return raise Empty("Fila Vazia")**

Ou:

 **if self.is\_empty(): return None**

**Outra forma de implementação de fila como uma lista**

O uso das funções append() e pop() na implementação acima, embora bastante versátil, não é muito eficiente. Isso porque essas funções precisam fazer alocação dinâmica de memória para estender ou diminuir a tamanho da lista.

Outra solução possível seria:

* Fixar um tamanho máximo para a fila
* Controlar o início e fim com índices ou apontadores para elementos da fila
* Tornar a lista circular para reaproveitar os elementos que forem sendo esvaziados.

O uso de uma fila restrita a um tamanho máximo e necessário em muitas aplicações para compatibilizar o crescimento da fila com a capacidade de processamento dos seus elementos.

Vamos usar então 2 apontadores. Um indica o início da fila (primeiro elemento) e o outro o fim da fila (último elemento).

Veja abaixo uma fila implementada numa lista de tamanho máximo 8. (v[0],v[1],....,v[7])

Fila vazia: i=-1; f=-1;

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |  |  |  |  |

Inserir 2 elementos: i=0; f=1;

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| xxxxxxx | xxxxxxx |  |  |  |  |  |  |

i f

Inserir mais 3 elementos: i=0; f=4;

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| xxxxxxx | xxxxxxx | xxxxxxx | xxxxxxx | xxxxxxx |  |  |  |

i f

Remover 3 elementos: i=3; f=4;

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  |  | xxxxxxx | xxxxxxx |  |  |  |

 i f

Inserir 1 elemento e remover 2: i=5; f=5;

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |  | xxxxxxx |  |  |

i,f

Inserir 4 elementos: neste caso temos um problema, pois não cabem mais elementos no vetor e temos elementos vazios no início. A fila é circular, isto é, o último elemento do é seguido do primeiro. Ou seja, basta somar um (módulo o tamanho máximo). Neste exemplo teríamos: i=5; f=1;

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| xxxxxxx | xxxxxxx |  |  |  | xxxxxxx | xxxxxxx | xxxxxxx |

 f i

Remover 5 elementos: neste caso também temos um problema, pois a fila ficaria vazia e qual seria o valor de i e f? Se deixarmos i=f=2, por exemplo, não conseguiremos distinguir fila vazia de fila com um só elemento. É melhor neste caso forçar i=f=-1.

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |  |  |  |  |

**Operações sobre uma fila F – um novo ADT**

Vamos repetir as operações:

Adicionar um elemento x – enqueue(x)

Retirar um elemento – dequeue()

Consultar o valor do elemento do primeiro elemento – first()

Retornar True se a fila está vazia – is\_empty()

Retornar o tamanho atual da fila – len()

Em especial a operação dequeue() e first() devem avisar se a fila está vazia e enqueue( x) se a fila está completamente cheia. Vamos manter também a quantidade corrente de elementos da fila.

Nessa implementação vamos precisar manter indicadores de inicio e fim, da quantidade atual e do número máximo de elementos. São vários atributos de um mesmo objeto fila.

**class FilaLista:**

 **# MAXF define o tamanho máximo da fila.**

 **MAXF = 3 # teste com fila de 3 elementos**

 **def \_\_init\_\_(self):**

 **self.\_fila = [None] \* FilaLista.MAXF**

 **self.\_size = 0**

 **self.\_front = -1**

 **self.\_end = -1**

 **# Adiciona um elemento no final da fila**

 **def enqueue(self, x):**

 **# verifica se a fila está cheia**

 **if self.\_size == FilaLista.MAXF: return False**

 **self.\_end = (self.\_end + 1) % FilaLista.MAXF**

 **self.\_fila[self.\_end] = x**

 **# se é o primeiro elemento altera também o inicio**

 **if self.is\_empty(): self.\_front = 0**

 **self.\_size = self.\_size + 1**

 **return True**

 **# Remove um elemento do fim da fila**

 **def dequeue(self):**

 **if self.is\_empty(): return None**

 **x = self.\_fila[self.\_front]**

 **self.\_fila[self.\_front] = None**

 **self.\_size = self.\_size - 1**

 **# verifica se a fila vai ficar vazia**

 **# neste caso, ambos os ponteiros ficam -1**

 **if self.\_front == self.\_end:**

 **self.\_front = self.\_end = -1**

 **else:**

 **self.\_front = (self.\_front + 1) % FilaLista.MAXF**

 **return x**

 **# Retorna True se a fila está vazia**

 **def is\_empty(self):**

 **return self.\_size == 0**

 **# Devolve o primeiro elemento da fila sem removê-lo**

 **def first(self):**

 **if self.is\_empty: return None**

 **return self.\_fila[self.\_front]**

 **# Retorna o tamanho atual da fila**

 **def \_\_len\_\_(self):**

 **return self.\_size**

 **# Mostra o conteúdo da fila - apenas para teste**

 **def print(self):**

 **print(self.\_fila)**

Os comandos abaixo mostram um teste da classe:

**# teste das funções - fila de 3 elementos**

**F = FilaLista()**

**# adicionar 4 elementos**

**for k in [32, 45, 12, 27]:**

 **if F.enqueue(k): print(k, " adicionado com sucesso")**

 **else: print(k, "não foi adicionado - fila cheia")**

 **F.print()**

**# retirar 2 elementos**

**print()**

**print(F.dequeue(), "foi removido")**

**F.print()**

**print(F.dequeue(), "foi removido")**

**F.print()**

**# primeiro elemento e tamanho**

**print()**

**print(F.first(), "é o primeiro elemento da fila")**

**print(len(F), "é o tamanho atual da fila")**

**# adicionar 1 elemento**

**print()**

**if F.enqueue(-1): print(-1, " adicionado com sucesso")**

**else: print(-1, "não foi adicionado - fila cheia")**

**F.print()**

**# retirar 3 elementos**

**print()**

**k = F.dequeue()**

**if k is not None: print(k, "foi removido")**

**else: print("fila vazia - nada foi removido")**

**F.print()**

**k = F.dequeue()**

**if k is not None: print(k, "foi removido")**

**else: print("fila vazia - nada foi removido")**

**F.print()**

**k = F.dequeue()**

**if k is not None: print(k, "foi removido")**

**else: print("fila vazia - nada foi removido")**

**F.print()**

Será impresso:

**32 adicionado com sucesso**

**[32, None, None]**

**45 adicionado com sucesso**

**[32, 45, None]**

**12 adicionado com sucesso**

**[32, 45, 12]**

**27 não foi adicionado - fila cheia**

**[32, 45, 12]**

**32 foi removido**

**[None, 45, 12]**

**45 foi removido**

**[None, None, 12]**

**12 é o primeiro elemento da fila**

**1 é o tamanho atual da fila**

**-1 adicionado com sucesso**

**[-1, None, 12]**

**12 foi removido**

**[-1, None, None]**

**-1 foi removido**

**[None, None, None]**

**fila vazia - nada foi removido**

**[None, None, None]**

**Uma simulação das funções de fila**

Algoritmos sequenciais não precisam de filas. Por isso, os melhores exemplos de filas ocorrem quando há processos assíncronos (com velocidades diferentes) compartilhando dados. Por exemplo, um processo que cria mensagens e outro que processa essas mensagens, em velocidades diferentes. Há a necessidade de se manter uma fila com as mensagens para processá-las na mesma ordem em que foram criadas.

Vamos simular o comportamento de uma fila usando a classe FilaLista anterior. Para isso vamos jogar uma moeda, se der cara, adicionamos um elemento na fila e se der coroa removemos um elemento. Claro que usaremos o módulo random para fazer isso.

Vamos usar uma fila com 5 elementos. Para tanto basta modificar a atribuição inicial para:

**MAXF = 5 # teste com fila de 5 elementos**

Vamos melhorar a função print() para mostrar a fila e os ponteiros:

 **# Mostra o conteúdo da fila**

 **def print(self):**

 **# mostra a fila**

 **print("\* \* \* status da fila \* \* \*")**

 **for k in range(FilaLista.MAXF):**

 **if self.\_fila[k] is None: print('Vazio', end = ' | ')**

 **else: print("%05d" %self.\_fila[k], end = ' | ')**

 **print()**

 **# mostra os índices**

 **for k in range(FilaLista.MAXF): print('%-8d' %k, end = '')**

 **print()**

 **# mostra o início e o fim**

 **print("i =", self.\_front, " f =", self.\_end)**

 **print()**

Supondo agora que a classe FilaLista está dentro do arquivo ClassefilaLista.py, o programa abaixo realiza essa simulação. A cada lance (adição ou remoção) damos um enter para continuar.

**from ClasseFilaLista import FilaLista**

**from random import randrange**

**# cria uma fila**

**NF = FilaLista()**

**# operações sobre a fila**

**while True:**

 **k = randrange(2)**

 **if k == 0:**

 **# adiciona elemento**

 **x = randrange(100000)**

 **if NF.enqueue(x):**

 **print(x, "adicionado a fila")**

 **else:**

 **print(x, "não foi adicionado - fila cheia")**

 **else:**

 **# remove elemento**

 **x = NF.dequeue()**

 **if x is not None:**

 **print(x, "- removido com sucesso")**

 **else:**

 **print("nada foi removido - fila vazia")**

 **# mostra a fila**

 **NF.print()**

 **# espera um tempo**

 **entrada = input("")**

Um exemplo de execução desse programa abaixo:

**nada foi removido - fila vazia**

**\* \* \* status da fila \* \* \***

**Vazio | Vazio | Vazio | Vazio | Vazio |**

**0 1 2 3 4**

**i = -1 f = -1**

**42785 adicionado a fila**

**\* \* \* status da fila \* \* \***

**42785 | Vazio | Vazio | Vazio | Vazio |**

**0 1 2 3 4**

**i = 0 f = 0**

**42785 - removido com sucesso**

**\* \* \* status da fila \* \* \***

**Vazio | Vazio | Vazio | Vazio | Vazio |**

**0 1 2 3 4**

**i = -1 f = -1**

**37988 adicionado a fila**

**\* \* \* status da fila \* \* \***

**37988 | Vazio | Vazio | Vazio | Vazio |**

**0 1 2 3 4**

**i = 0 f = 0**

**37988 - removido com sucesso**

**\* \* \* status da fila \* \* \***

**Vazio | Vazio | Vazio | Vazio | Vazio |**

**0 1 2 3 4**

**i = -1 f = -1**

**41500 adicionado a fila**

**\* \* \* status da fila \* \* \***

**41500 | Vazio | Vazio | Vazio | Vazio |**

**0 1 2 3 4**

**i = 0 f = 0**

**51891 adicionado a fila**

**\* \* \* status da fila \* \* \***

**41500 | 51891 | Vazio | Vazio | Vazio |**

**0 1 2 3 4**

**i = 0 f = 1**

**41500 - removido com sucesso**

**\* \* \* status da fila \* \* \***

**Vazio | 51891 | Vazio | Vazio | Vazio |**

**0 1 2 3 4**

**i = 1 f = 1**

**...**

**...**

**...**

P6.1) Rodar o programa acima como vários valores de MAXF e verifique o comportamento da fila.

**Outras formas de implementação**

Certamente há outras maneiras de implementar as funções que mexem com filas. Não é necessário manter os indicadores de inicio e fim e também o tamanho da fila. Os indicadores inicio e fim ou inicio e tamanho seriam suficientes.

Não é necessário também que a implementação seja um ADT (Tipo de Dado Abstrato). Podemos implementar por funções independentes, usando mais parâmetros nestas funções ou usando variáreis globais. Considere a versão abaixo:

**# Adiciona um elemento no final da fila**

**def enqueue(x):**

 **global iniciof, fimf, sizeq, MAXF, Fila**

 **if sizeq == MAXF: return False**

 **fimf = (fimf + 1) % MAXF**

 **Fila[fimf] = x**

 **# se esse é o primeiro elemento altera também o iniciof**

 **if is\_empty(): iniciof = 0**

 **sizeq = sizeq + 1**

 **return True**

**# Remove um elemento do fim da fila**

**def dequeue():**

 **...**

**# Devolve o valor do primeiro elemento da fila sem removê-lo**

**def first():**

 **...**

**# Retorna True se a fila está vazia**

**def is\_empty():**

 **...**

**# Retorna o tamanho atual da fila**

**def len():**

 **...**

**# Mostra a fila**

**def print():**

 **...**

**# variáveis globais da fila**

**print("inicio")**

**iniciof = fimf = -1**

**sizeq = 0**

**MAXF = 5**

**Fila = [None] \* MAXF**

**# uso da fila**

**...**

P6.2) Complete as funções acima da mesma forma que foi feito o enqueue()

**Fila cheia e fila vazia**

A situação de fila cheia ou fila vazia é um erro de programação. Em vez de retornar um aviso dessa situação a função poderia sinalizar uma exceção. Ficariam então:

**if self.is\_empty(): raise Empty("Fila vazia")**

**if self.\_size == FilaLista.MAXF: raise Full("Fila cheia")**

Para tanto será necessário a definição de duas novas sub-classes de exception.

**class Empty(Exception):**

 **''' Nova excessão - sub classe de Exception'''**

 **pass**

**class Full(Exception):**

 **''' Nova excessão - sub classe de Exception'''**

 **pass**

**Redimensionando o tamanho da fila**

Outra forma de lidar com o problema de estouro do tamanho da fila, quando é necessário adicionar mais elementos, é redimensioná-la quando necessário. Por exemplo, quando ocorre a condição de fila cheia, redimensionamos para o dobro do tamanho.

**if self.\_size == FilaLista.MAXF:**

 **self.\_resize(2\*len(self.\_fila))**

. . .

**def \_resize(self, newsize):**

 **fila\_antiga = self.\_fila # guarda a fila antiga**

 **self.\_fila = [None] \* newsize**

 **# reinsere os elementos na fila\_antiga para self\_fila**

 **. . .**

O caso inverso ocorre quando removemos muitos elementos e a fila fica com um tamanho muito maior que a quantidade de elementos necessários. Basta neste caso realizar a operação inversa. Por exemplo, se a fila ficar ocupada com menos de ¼ do seu tamanho, reduzimos.

**if 0 < self.\_size < len(self.\_fila) // 4:**

 **self.\_resize(len(self.\_data) // 2)**

**Filas com dupla entrada e saida**

Podemos pensar numa estrutura de fila em que é possível adicionar ou remover elementos tanto no início quanto no fim.

É uma fila de dupla entrada e saída e tem utilidade quando há a possiblidade do último elemento abandonar a fila, ou que o primeiro elemento resolve ceder o seu lugar para outro, mas tem a prioridade de voltar ao inicio da fila direto.

O que não dá para fazer facilmente é dar essa possibilidade a elementos do meio da fila.

**Aplicações**

Existem muitos algoritmos que precisam manipular estrutura de dados do tipo fila.

É usada principalmente para comunicação entre processos que possuem velocidades diferentes de geração de pedidos e atendimento de pedidos.

Por isso não é comum o uso desta estrutura na programação sequencial normal, pois se os pedidos são consumidos na mesma velocidade em que são gerados, não há necessidade de filas.

Esses algoritmos aparecem principalmente em comunicação entre processos e dentro do sistema operacional, que recebe requisições de vários programas ao mesmo tempo e tem que atendê-las sequencialmente.

Citamos alguns:

1. O controlador do disco é um processador dedicado para controlar o acesso ao disco. Vários usuários podem requisitar acesso a determinados setores do disco ao mesmo tempo. Como o atendimento a cada requisição demora alguns milisegundos, o controlador tem que gerenciar a fila de requisições dos usuários.
2. Um servidor de páginas web que atende um usuário de cada vez recebe ao mesmo tempo várias requisições de páginas de vários clientes da rede. Como só um cliente é atendido ao mesmo tempo, as várias requisições pendentes têm que permanecer numa fila. Neste caso, a fila é gerenciada pelo protocolo TCP que está em contato com a rede, recebendo as requisições dos usuários.
3. Uma parte importante do núcleo do sistema operacional é o escalonamento de processos. Os vários processos se alternam na execução, pois a CPU é uma só. O sistema operacional deve gerenciar a fila de processos prontos, esperando a disponibilidade da CPU. Neste caso, além de sua posição na fila, existe também a prioridade do processo. Isso é implementado pelo sistema operacional com uma fila de prioridades ou com várias filas, uma para cada prioridade.
4. A fila da impressora. Num ambiente em rede, a impressora é usada por vários usuários. Num determinado instante, vários arquivos podem ser enviados por usuários diferentes à impressora para serem impressos. A impressora tem que colocar esses arquivos numa fila, pois a velocidade de impressão é muito menor que a velocidade de recepção dos arquivos.

**Processos concorrentes**

Os exemplos com filas são usados em geral quando o processamento é feito por processos assíncronos funcionando concorrentemente. A fila regula a comunicação entre os processos. Existem os processos “produtores” de elementos para a fila e os processos “consumidores” de elementos da fila. A produção e consumo de elementos da fila ocorre em velocidades diferentes. Daí a necessidade da fila.

**# processo produtor**

**def Produtor():**

 **while True:**

 **produza (msg)**

 **# se a fila está cheia, fica esperando**

 **insere\_msg\_na\_fila(msg);**

**# processo consumidor**

**def Consumidor():**

 **while True:**

 **# se fila está vazia fica esperando**

 **remove\_msg\_da\_fila(msg)**

 **consuma(msg)**

produtor() consumidor()

fila

Neste exemplo, os processos Produtor e Consumidor são concorrentes.

**Processos concorrentes em Python**

Como exemplo, vamos implementar esses dois processos usando as ferramentas de sincronização de processos do Python. A sincronização de processos é um assunto bastante amplo de Sistemas Operacionais e vamos apenas mencionar os seus aspectos principais.

Uma **Thread** em Python é um processo em execução ou uma linha de execução de um programa. A classe que contém um programa concorrente é uma classe “filha” da classe **Thread** e precisa de uma função de nome **run**.

A classe **Condition** especifica os elementos de sincronização entre os processos concorrentes. O sincronismo é implementado através dos métodos:

**acquire()** e **release()**:

Bloqueia e desbloqueia um trecho de programa ou uma região crítica onde apenas um dos processos pode entrar por vez.

**wait()**:

Coloca o processo em espera de uma notificação. Só pode ser emitida se o processo está bloqueado. Libera o bloqueio e coloca o processo em espera da notificação. Quando recebe a notificação o bloqueio é retomado.

**notify()**:

Envia uma notificação a qualquer processo que esteja esperando esta notificação. Não libera o bloqueio imediatamente. O bloqueio só é liberado quando esse processo emitir um **release()**.

**<classe>().start()**:

Lança a **Thread** para execução (método **run** da **Thread**) e continua a execução normal do programa.

O exemplo abaixo lança duas Threads, protegendo ou bloqueando o contador e seu print. Sem esse bloqueio (tente rodar) os prints se confundem e também o incremento do contador.

**from threading import Thread, Condition**

**import time**

**c = Condition() # para proteger a região crítica**

**cont = 0 # contador global aos dois programas abaixo**

**class Prog1(Thread):**

 **def run(self):**

 **global cont**

 **while True:**

 **c.acquire() # bloqueia região crítica**

 **cont += 1**

 **print("msg do Prog1 - ", cont)**

 **c.release() # libera região crítica**

 **time.sleep(0.1)**

**class Prog2(Thread):**

 **def run(self):**

 **global cont**

 **while True:**

 **c.acquire() # bloqueia região crítica**

 **cont += 1**

 **print("msg do Prog2 - ", cont)**

 **c.release() # libera região crítica**

 **time.sleep(0.1)**

**Prog1().start() # Lança o run do Prog1**

**Prog2().start() # Lança o run do Prog1**

**Exemplo: Fila compartilhada por 2 processos**

No exemplo abaixo, uma fila de 10 elementos é manipulada por 2 processos. O processo Produtor, produz uma mensagem e a coloca na fila. O processo Consumidor retira uma mensagem da fila e a consome. As mensagens no exemplo são números aleatórios gerados mas poderiam ser qualquer tipo de mensagens.

**from threading import Thread, Condition**

**import time**

**import random**

**FILA = [] # fila inicialmente vazia**

**MAX\_FILA = 10 # tamanho máximo da fila**

**cond = Condition()**

**class Produtor(Thread):**

 **def run(self):**

 **global FILA**

 **while True:**

 **# Produz uma nova mensagem**

 **msg = random.randrange(1000)**

 **cond.acquire() # Bloqueia e entra na região crítica**

 **if len(FILA) == MAX\_FILA:**

 **print("<P>: Fila cheia - Produtor deve esperar notificação")**

 **cond.wait() # Desbloqueia a zona crítica e espera notificação**

 **print("<P>: Notificação recebida - Abriu espaço na fila")**

 **FILA.append(msg) # Coloque a msg na fila**

 **print("<P>: Mensagem colocada na fila:", msg)**

 **cond.notify() # Notifica que tem mais uma msg na fila**

 **cond.release() # Libera a região critica**

 **time.sleep(random.random()) # espera um tempo entre 0 e 1 segundo**

**class Consumidor(Thread):**

 **def run(self):**

 **global FILA**

 **while True:**

 **cond.acquire() # Bloqueia e entra na região crítica**

 **if FILA == []:**

 **print("<C>: Fila vazia - Consumidor deve esperar uma notificação")**

 **cond.wait()**

 **print("<C>: Notificação de nova msg na fila recebida")**

 **msg = FILA.pop(0) # retira msg da fila**

 **print("<C>: Consuma essa mensagem", msg)**

 **cond.notify() # Notica que consumiu mais uma msg da fila**

 **cond.release() # Libera a região critica**

 **time.sleep(random.random()) # espera um tempo entre 0 e 1 segund**

**# Lançamento dos 2 processos**

**Produtor().start()**

**Consumidor().start()**

**Filas com prioridades**

Muitas vezes uma estrutura de fila simples não atende. Ocorre quando os elementos da fila têm prioridades diferentes para serem atendidos. Isso ocorre também no caso das filas da vida real. Veja o caso da fila dos clientes no banco, ou do supermercado. Tem que haver atendimento especial para idosos, gestantes, clientes preferenciais, etc.

Há duas soluções:

1. Várias filas. Uma para cada prioridade. Naturalmente ao retirar um elemento, sempre procuramos na fila de maior prioridade. Quando ela está vazia, tenta-se a fila com prioridade seguinte e assim por diante.
2. Uma só fila, só que quando se coloca um elemento na fila, não se coloca no final e sim no lugar correspondente à sua prioridade. Isso não é bem uma fila, pois não estamos usando o princípio de inserir no final e retirar do início.

Como já devem ter notado, essas soluções podem fazer com que elementos com baixa prioridade demorarem muito para serem atendidos e talvez nem o sejam. Portanto a administração de filas de prioridades requer algoritmos mais elaborados para um tratamento adequado.