# Programação Concorrente (IC/CCMN/UFRJ)

Paralelismo de tarefas com os padrões produtores/escritores e leitores/escritores

Profa. Silvana Rossetto

### Motivação

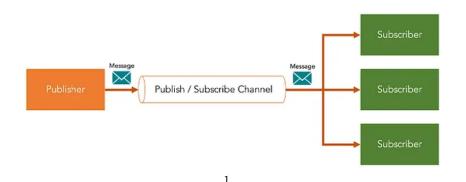
Na **computação distribuída** (uma ramificação da computação concorrente) é comum encontrarmos problemas com **paralelismo de tarefas**:

- cada fluxo de execução realiza uma subtarefa distinta
- os fluxos distintos interagem (se comunicam e se sincronizam) para realizar a tarefa completa

#### Exemplos

- (micro)serviços que interagem por meio de um serviço de mensageria
- componentes que publicam eventos / componentes que registram interesse em eventos

### Exemplo: arquitetura publish/subscribe



o **canal** é o componente de interceção que possibilita a interação entre os fluxos distintos

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>https://inside.contabilizei.com.br/por-que-usar-pub-sub-378f0e212e67

# Padrão produtor/consumidor



- Os produtores produzem/geram novos elementos
- Os consumidores consomem/processam esses elementos
- O canal de comunicação oferece operações de inserção e remoção de elementos

### Padrão produtor/consumidor

Uma **área de dados** ou **canal de comunicação** é compartilhada entre **produtores e consumidores** 

- Produtores depositam/inserem os elementos gerados na área de dados
- Consumidores retiram/removem os elementos que devem ser processados da área de dados

### Condições do problema produtor/consumidor

- Os produtores não podem inserir novos elementos quando a área de dados já está cheia
- Os consumidores não podem retirar elementos quando a área de dados já está vazia
- Os elementos devem ser retirados na mesma ordem em que foram inseridos
- Os elementos inseridos não podem ser perdidos (sobreescritos por novos elementos)
- Um elemento só pode ser retirado uma única vez



#### Implementação do problema produtor/consumidor

Implementar uma solução para o problema dos **produtores/consumidores** (função principal para as threads **produtoras** e **consumidoras**):

#### **Produtor**

```
void * produtor(void * arg) {
   tElemento elemento;
   while(REPETE) {
      elemento = produzElemento();
      Insere(elemento); //pode bloquear!
   }
   pthread_exit(NULL);
}
```

#### Consumidor

```
void * consumidor(void * arg) {
  tElemento elemento;
  while(REPETE) {
    elemento = Retira(); //pode bloquear!
    processaElemento(elemento);
  }
  pthread_exit(NULL);
}
```

### Operações para inserir e retirar elementos

```
void Insere (tElemento elem) {
    ...
}

tElemento Retira (void) {
    ...
}
```

### Variáveis globais

```
#define N 5 //tamanho do canal

//variaveis do problema
int Canal[N];
int contador=0, posInsere=0, posRemove=0;

//variaveis para sincronizacao
pthread_mutex_t mutex;
pthread_cond_t cond_cons, cond_prod;
```

### Função para inserir elemento

```
void Insere (tElemento elem) {
   pthread_mutex_lock(&mutex);
   while(contador == N) {
     pthread_cond_wait(&cond_prod, &mutex);
   contador++;
   Canal[posInsere] = elem;
   posInsere = (posInsere + 1) % N;
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
   pthread_cond_signal(&cond_cons);
```

### Função para retirar elemento

```
tElemento Retira (void) {
   tElemento elem;
  pthread_mutex_lock(&mutex);
   while(contador == 0) {
     pthread_cond_wait(&cond_cons, &mutex);
   contador--:
   elem = Canal[posRemove];
   posRemove = (posRemove + 1) % N;
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
   pthread_cond_signal(&cond_prod);
   return elem;
```

### O que muda nessa função Insere?

```
void Insere (int item∏) {
   pthread_mutex_lock(&mutex);
   while(contador > 0) {
     pthread_cond_wait(&cond_prod, &mutex);
   for(int i=0; i<N; i++)
      Canal[i] = itens[i];
   contador = N;
   pthread_mutex_broadcast(&cond_cons);
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
```

### O que muda nessa função Retira?

```
int Retira (void) {
   int item;
  pthread_mutex_lock(&mutex);
   while(contador == 0) {
     pthread_cond_wait(&cond_cons, &mutex);
   item = vetor[posRemove];
   posRemove = (posRemove + 1) % N;
   contador --:
   if(contador==0) pthread_cond_signal(&cond_prod);
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
   return item;
```

# O problema dos leitores e escritores



#### Padrão leitores e escritores

Uma área de dados (ex., arquivo, bloco da memória, tabela de uma banco de dados) é compartilhada entre diferentes threads que executam duas operações:

- leitura: lêem o conteúdo da área de dados
- escrita: escrevem conteúdo na área de dados

#### Padrão leitores e escritores

#### Condições do problema:

- os leitores podem ler simultaneamente uma região de dados compartilhada
- apenas um escritor pode escrever a cada instante em uma região de dados compartilhada
- se um escritor está escrevendo, nenhum leitor pode ler a mesma região de dados compartilhada

# Código das threads

```
void *leitor (void *arg) {
  while(1) {
    EntraLeitura();
    //le algo...
    SaiLeitura();
    //faz outra coisa...
void *escritor (void *arg) {
  while(1) {
    EntraEscrita();
    //escreve algo...
    SaiEscrita();
    //faz outra coisa...
```

#### Funções para leitura

```
int leit=0, escr=0; //globais
void EntraLeitura() {
   pthread_mutex_lock(&mutex);
   while(escr > 0) {
     pthread_cond_wait(&cond_leit, &mutex);
   leit++;
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
void SaiLeitura() {
  pthread_mutex_lock(&mutex);
   leit--;
   if(leit==0) pthread_cond_signal(&cond_escr);
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
```

#### Funções para escrita

```
int leit=0, escr=0; //globais
void EntraEscrita () {
   pthread_mutex_lock(&mutex);
   while((leit>0) || (escr>0)) {
     pthread_cond_wait(&cond_escr, &mutex);
   escr++;
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
void SaiEscrita () {
  pthread_mutex_lock(&mutex);
   escr--;
   pthread_cond_signal(&cond_escr);
   pthread_cond_broadcast(&cond_leit);
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
```

# O que muda nessa implementação de leitores/escritores?

```
int leitores=0; + variaveis sincronização
void AntesLeitura () {
  lock(&mutex); leitores++; unlock(&mutex);
void DepoisLeitura () {
   lock(&mutex); leitores--;
   if(leitores==0)
      pthread_cond_signal(&cond_escr);
   unlock(&mutex):
}
void Escreve(void * args) {
   lock(&mutex);
   while(leitores>0)
      pthread_cond_wait(&cond_escr, &mutex);
   //realiza a escrita de args (...)
   pthread_cond_signal(&cond_escr); unlock(&mutex);
```