Centro de Ciências Exatas e Tecnológicas

Universidade Federal de Viçosa

INF 310 – Programação Concorrente e Distribuída

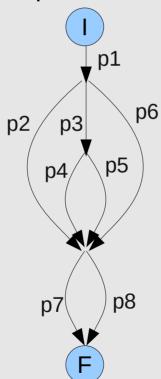
Especificação de Concorrência

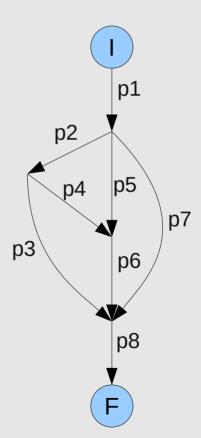
Professor: Vitor Barbosa Souza

vitor.souza@ufv.br

Relação de precedência

- Especificação usando grafo dirigido
 - Grafo de fluxo de processo





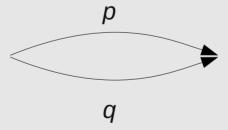


Funções S e P

• S(p, q) processos p e q em série

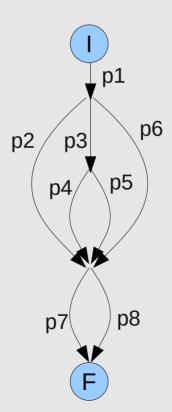


• P(p, q) processos p e q em paralelo



Funções S e P

- Especificando o grafo como função S e P
 - S(S(p1, P(P(p2,S(p3, P(p4, p5))),p6)), P(p7, p8))

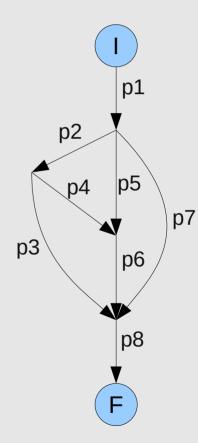


Um grafo que pode ser expresso por funções S e P é dito propriamente aninhado



Funções S e P

- Expresse o grafo a seguir através de funções S e P
 - O grafo não é propriamente aninhado
 - Como modificá-lo para que seja propriamente aninhado?





Comandos cobegin/coend

- Proposto por Dijkstra em 1965
 - Chamados também de parbegin/parend
 - Especificam um conjunto de comandos para serem executados em paralelo
 - Sintaxe:

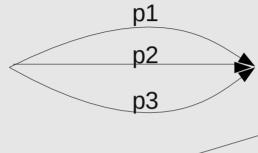
```
cobegin C1 | C2 | ... | Cn coend
```

onde cada Ci corresponde a um código autônomo



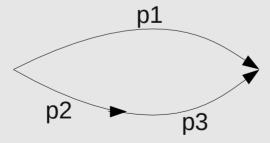
Comandos cobegin/coend

cobegin p1 | p2 | p3 coend



; tem precedência sobre o |

cobegin p1 | p2; p3 coend

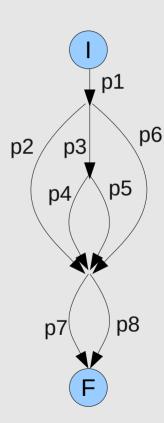




Comandos cobegin/coend

Código para o grafo apresentado

cobegin/coend conseguem especificar apenas grafos propriamente aninhados





- Definidas por Conway em 1963
 - *fork*: cria um processo filho
 - *join*: usada para sincronização dos processos
 - Semântica do *join t,w*

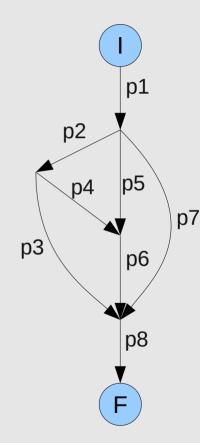
```
t = t - 1;
if t == 0 then goto w
else nothing;
```

quit: usada para sinalizar o término da execução de um processo



Exemplo 1:

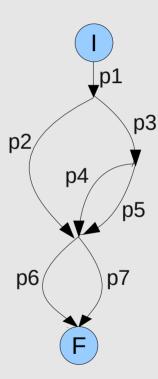
```
t1 = 2; t2 = 3;
  p1; fork a2; fork a5; fork a7; quit;
a2: p2; fork a3; fork a4; quit;
a3: p3; join t2, a8; quit;
a4: p4; join t1, a6; quit;
a5: p5; join t1, a6; quit;
a6: p6; join t2, a8; quit;
a7: p7; join t2, a8; quit;
a8: p8; quit;
```





Exemplo 2:

```
t1 = 3;
   p1; fork a2; fork a3; quit;
a2: p2; join t1, a67; quit;
a3: p3; fork a4; fork a5; quit;
a4: p4; join t1, a67; quit;
a5: p5; join t1, a67; quit;
a67:fork a6; fork a7; quit;
a6: p6; quit;
a7: p7; quit;
```





- Programas concorrentes representados por grafos propriamente aninhados são geralmente mais bem estruturados
- Primitivas fork, join e quit tem melhor poder de representação, ao custo de poder tornar os programas mais confusos



Fork em sistemas Unix

- Cria uma cópia idêntica do processo
- Processo filho recebe cópias das variáveis e dos descritores dos arquivos do processo pai
- Retorna o identificador do processo (PID) filho para o processo pai
- Retorna O (zero) para o processo filho

```
#include <iostream>
#include <unistd.h>

int main() {
    if (fork() == 0)
        std::cout<<"Processo filho.\n";
    else
        std::cout<<"Processo pai.\n";
    return 0;
}</pre>
```

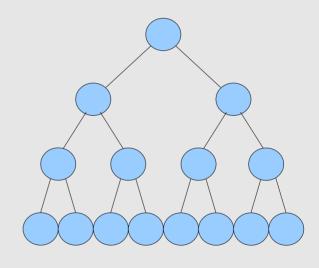


Fork em sistemas Unix

• Quantos "Hello!" são impressos no código a seguir?

```
#include <iostream>
#include <unistd.h>

int main() {
    fork();
    fork();
    std::cout<<"Hello!\n";
    return 0;
}</pre>
```



O conceito de *thread*

- Threads são sequências de instruções dentro de um processo que podem executar de forma concorrente entre si
 - Não há cópia, como acontece no fork de um processo
 - Compartilham o espaço de endereçamento (código, variáveis, descritores de E/S, etc)
 - Cada thread possui um mini-descritor com as partes específicas (contador de programa, posição de acesso nos arquivos, etc.)
 - Processo fica mais leve (mais eficiente na troca de contexto)



Threads vs Tasks

Multithreading

- Surgiu com arquiteturas monoprocessadas
- Permite que um processo faça mais de uma coisa ao mesmo tempo, cada thread realizando uma tarefa específica
- Melhora latência geral do processo
- Não escala bem com o número de núcleos

Paralelismo

- Divisão do trabalho a ser feito em partes menores (tasks)
- Escala melhor com o número de núcleos
- SO atribui *tasks* à *threads* e distribui para os núcleos de processamento
- Melhora performance



Utilizando *threads* em C/C++

- Abordagem 1
 - POSIX Threads (pthreads): C/C++
- Abordagem 2
 - Classe thread: C++



- PThreads = POSIX (*Portable Operating System Inteface*) *Threads*
- Windows não é POSIX
 - Existe uma implementação para Windows (pthreads-win32) sem todas as funções originais



- Primeiros passos
 - Biblioteca
 #include <pthread.h>

 - Definindo atributos

```
pthread_attr_init(&tattr);
pthread_attr_setstacksize(&tattr, size);
pthread_attr_setschedpolicy(&tattr, policy);
...
pthread_attr_destroy(&tattr)
```



policy = SCHED_FIFO, SCHED_RR, SCHED_OTHER (default)

- Gerência de uma *thread*
 - Criação
 pthread_t tid;
 pthread_create(&tid, &tattr, start_func, arg);
 - Encerrando (de dentro da thread)
 pthread_exit((void *) value);
 - Esperando pelo fim de uma thread filha
 void *value;
 pthread_join(tid,&value);



• Compilando e executando

```
gcc -o mythread mythread.c -lpthread
./mythread
```



Exemplo 1a

```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
void *hello(void *id) {
    for (int i = 1; i \le 50; i++)
        printf("Msg %d - Thread %ld\n",i,(long)id);
   pthread_exit(NULL);
int main() {
    pthread t t1,t2;
    pthread_create(&t1, NULL, hello, (void*)1);
    pthread_create(&t2, NULL, hello, (void*)2);
    pthread_exit(NULL); //termina thread main mas não o processo
```



• Exemplo 1a (modificado para capturar retorno da *thread*)

```
void *hello(void *id) {
   for (int i = 1; i <= 50; i++)
       printf("Msg %d - Thread %ld\n",i,(long)id);
    long res=(long)id *10;  //cálculo qualquer realizado
   pthread_exit((void*)res); //retorna id para pthread_join
int main() {
   pthread t t1,t2;
   pthread create(&t1, NULL, hello, (void*)1);
   pthread_create(&t2, NULL, hello, (void*)2);
   void *a, *b;
   pthread_join(t1, &a); //espera thread t1 terminar
   pthread join(t2, &b); //espera thread t2 terminar
   printf("%ld e %ld retornados\n", (long)a, (long)b);
   pthread exit(NULL);
```



Exemplo 1b (alocando memória para retorno da função)

```
void *hello(void *id) {
    for (int i = 1; i \le 50; i++)
        printf("Msg %d - Thread %ld\n",i,(long)id);
    int* r=(int*)malloc(sizeof(int)); //alocar memória para resultado
    *r=(long)id+1;
   pthread exit(r);
                                 //retornar ponteiro para resultado
int main() {
   pthread t t1,t2;
    pthread create(&t1, NULL, hello, (void*)1);
    pthread_create(&t2, NULL, hello, (void*)2);
   void *a, *b;
   pthread_join(t1, &a);
    pthread join(t2, &b);
   printf("Resultados %d e %d\n", *(int*)a, *(int*)b);
    free (a); free (b);
                                 //liberar
   pthread exit(NULL);
```



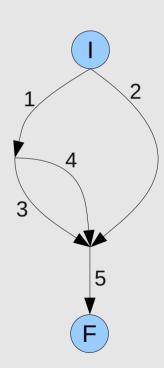
- E se uma *thread* termina antes do *join*?
 - A thread não é desalocada até que ocorra o join ou detach
 - pthread_detach torna uma thread "independente" da thread criadora
 - Após detach, o join não pode ocorrer (joinable == false)



Exercício

• Qual é o grafo que mostra a relação de precedência entre as saídas a seguir?

```
void* f(void *i) {
   printf("%ld ", (long)i);
int main() {
   pthread t t2;
   pthread_create(&t2,NULL,f,(void*)2);
    f((void*)1);
   pthread t t4;
    pthread create(&t4,NULL,f,(void*)4);
    f((void*)3);
   pthread_join(t4,NULL);
    pthread_join(t2,NULL);
    f((void*)5);
   printf("\n");
    return 0;
```





Exercício

- Escreva um programa em C ou C++ que cria um array contendo *n* valores inteiros e calcula a soma deles de forma paralela utilizando *pthreads*
 - Cada thread será responsável por somar uma partição (de acordo com seu identificador)
 e retornar o resultado para a thread principal, que somará os valores recebidos para
 obter a soma final.
 - Utilize uma constante global para definir o número de threads a serem utilizadas e compare os resultados ao variar esse número.
 - Para ler o número de núcleos do computador, você pode usar get_nprocs() da biblioteca <sys/sysinfo.h>
 - Você também pode definir o array como global para que as threads possam acessá-lo diretamente.

Extra:

 Modifique o código definindo o array como local e faça com que a thread principal o passe como parâmetro para as threads, juntamente com o id.



- Classe std::thread
 - Disponível apenas para C++ a partir da versão 11
 - Faz uso de Pthreads internamente
 - compilação utilizando diretiva -lpthread



• Exemplo 2a

```
#include <iostream>
#include <thread>
using namespace std;
void hello(int id) {
    for (int i = 1; i < 10; ++i)
        cout<<"Thread "<<id<<" - "<<i<<endl;</pre>
int main() {
    thread t1(hello,1);
    thread t2(hello,2);
    t1.join(); //não existe valor de retorno da thread
    t2.join();
    cout<<"1 e 2 terminaram."<<endl;</pre>
    return 0;
```



- Classe std::thread
 - As threads não retornam o resultado diretamente para a função join
 - Passagem de parâmetro por referência é uma opção
 - Memória compartilhada pode ser mais eficiente se usada corretamente
 - Problemas
 - erro de compilação!
 - » conversão de parâmetro de "int" para "int &"
 - » uso da diretiva std::ref() é obrigatório
 - pode facilmente resultar em erros de sincronização
 - » a memória pode ser desalocada enquanto a *thread* ainda está executando
 - » mais de uma *thread* modificando o mesmo endereço de memória



Exemplo 2b

```
#include <iostream>
#include <thread>
using namespace std;
void hello(int &id) {
    cout<<"Hello da thread "<<id<<endl;</pre>
    id+=10;
int main() {
    int id1=1;
    int id2=2;
    thread t1(hello, ref(id1)); //uso de ref() obrigatório
    thread t2(hello, ref(id2));
    t1.join();
    t2.join();
    cout<<"1 e 2 terminaram com valores "<<id1<<" e "<<id2<<end1;</pre>
    return 0;
```



• Exemplo 2d (erro no uso de variável compartilhada)

```
void f(int &i) {
    cout<<i<<endl;</pre>
int main() {
    vector<thread> threads;
    for (int i=1; i<10; i++) {
        threads.push_back(thread(f,ref(i)));
    cout << "main" << endl;</pre>
    for (thread &th:threads) {
        th.join();
    return 0;
```



• Tipo *std::promise* e *std::future* (Exemplo 3a)

```
#include <future>
void hello(int id, promise<int> &&p) {
   for (int i = 1; i < 100; ++i)
       cout << "Thread "<<id<<" - "<<i<<endl;</pre>
   p.set value(id*10);
int main() {
   promise<int> prm1, prm2;
   future<int> ftr1 = prm1.get_future(); //obter o future...
   future<int> ftr2 = prm2.get future(); //
   thread t1(hello,1,move(prm1)); //e mover promise para a thread
   thread t2(hello, 2, move(prm2));
   int r2=ftr2.get();
   t1.join();
   t2.join();
   cout<<"1 e 2 terminaram com valores "<<r1<<" e "<<r2<<endl;</pre>
   return 0;
```



- Tipo std::async
 - Simplifica a criação de *tasks* paralelas
 - Indicado apenas quando
 - não há necessidade de sincronização com outras threads
 - uso de poucas threads que v\u00e3o executar durante tempo relativamente longo
 - Possui maior overhead que std::thread
 - dificulta aproveitamento de threads (thread pool) forçando frequentes creates e joins
 - criação de novas threads tem custo relativamente alto



Tipo async (Exemplo 3b)

```
#include <future>
int hello(int id) {
                                          //função normal retornando int
    for (int i = 1; i < 100; ++i)
        cout << "Thread "<<id<<" - "<<i<<endl;</pre>
    return(id*10);
int main() {
    //Future utilizado para obter retorno da task
    future<int> ftr1 = async(hello,1);
    future<int> ftr2 = async(hello,2);
    //Bloquear e esperar que o valor seja retornado pela função
    int r1=ftr1.get();
    int r2=ftr2.get();
    cout<<"1 e 2 terminaram com valores "<<r1<<" e "<<r2<<endl;</pre>
    return 0;
```



- Diferentes modos de passar argumentos para *threads*
 - Por valor:
 - seguro, mas pode ser custoso
 - Usando move: modifica ponteiros para que apenas a thread filha tenha acesso
 - seguro, mas para objetos complexos será necessário certificar que objetos internos também sejam movidos
 - Por referência (usando const): evita que a thread filha faça alterações
 - seguro, desde que se garanta que a thread mãe (ou outras threads com acesso) não fará modificações
 - Por referência (sem const):
 - são necessárias formas de garantir que outras threads não tenham acesso para escrita



- Medindo desempenho com std::chrono
 - Biblioteca que oferece relógio de alta precisão

```
#include <chrono>
int main() {
   // ...
    std::chrono::time point<std::chrono::high resolution clock> tp1,tp2;
   tp1=std::chrono::high resolution clock::now();
    //trecho de código a ser avaliado
   tp2=std::chrono::high resolution clock::now();
    double tempo=std::chrono::duration<double,std::ratio<1,1000>>
                                       (tp2-tp1).count();
   printf("tempo: %fms\n",tt); //ratio<1,1000> = tempo em milisegundos
   // ...
```



• std::thread vs boost::thread

	std::thread	boost::thread
disponibilidade	padrão C++11	fornecido por terceiro, aceita versões mais antigas do C++
async	sim	não
shared_mutex (N-readers-1-writer)	a partir de C++17	sim
future	sim	sim, com o nome de boost::unique_future
Quando o código termina sem chamar join() ou detach()	chama std::terminate() e aborta aplicação	chama boost::detach()



Utilizando *threads* em Python

- Pacote threading
- Classe Thread
 - Argumento deve ser passado através de objeto iterável

```
t=threading.Thread(target=nome_funcao, args=(arg1, arg2, ..., argN))
```

- Thread não inicia imediatamente após criação
- Principais funções

```
t.start() # inicia a thread t
t.join() # espera a thread t
```

- *join* não tem retorno



Utilizando *threads* em Python

Exemplo 4a

```
import threading
import time
def countdown(count):
    for i in range (count, -1, -1):
        print("Counting down", i)
        time.sleep(1)
t1 = threading. Thread(target=countdown, args=(10,))
t2 = threading. Thread(target=countdown, args=(20,))
t1.start()
t2.start()
t1.join()
t2.join()
print("Contagens terminadas")
```



Utilizando *threads* em Python

- Apesar de simples, a implementação de paralelismo em Python é ineficiente
 - GIL = Global Interpreter Lock
 - Uso ineficiente dos núcleos do sistema
- Biblioteca *multiprocessing* é uma alternativa
 - Baseada na criação de diversos processos
 - Perde as vantagens do conceito de thread
- Outras
 - asyncio
 - Cython
 - Celery
 - ..





Exemplos de concorrência

Compartilhamento de um procedimento

```
void f(int id) {
    int i;
    for (i = 1; i < 10; ++i)
        cout << id;
int main() {
    thread t1(f,1);
    thread t2(f,2);
    t1.join();
    t2.join();
    cout << endl;
    return 0;
```

São possíveis, teoricamente, 20! / (10! * 10!) ou 184.756 combinações diferentes.



Exemplos de concorrência

• Compartilhamento de variável

```
int s=0;
void f() {
    for (int i = 0; i < 10; ++i)
        s=s+1;
int main() {
    thread t1(f);
    thread t2(f);
    t1.join();
    t2.join();
    cout << s << endl;
    return 0;
```

Quais os valores possíveis de S? Resp: entre 2 e 20

