## Modelos para Computação Concorrente

Conceitos de Concorrência VS Ambientes e Linguagens

Fonte: material próprio

Fernando Luís Dotti



## Noções básicas de Sistemas Operacionais

# Sistema operacional como gerente do ciclo de vida de processos

- Criação de processos
  - aloca recursos
- -Gerenciamento da execução
  - diversos processos em memória
  - execução: escalonamento
- -Término:
  - desaloca recursos

## Sistema operacional

multi-programado

suporta múltiplos programas em execução simultaneamente

#### Escalonamento

escolha de qual processo utiliza o processador em um momento

- diversos processos em memória, prontos para usar a CPU
- caso: mono e multi-processador

- senão o escalonador está ERRADO
- assim, <u>podemos supor Justiça Fraca</u> de um escalonador
- a Justiça Forte não é garantida pelo escalonador
  - ele não "interpreta" o programa para saber se um processo, quando escalonado, está habilitado a prosseguir.
  - Isto será resolvido por mecanismos de sincronização de processos, usados pelo programador!

OCRS – Escola Politécnica – Fernando Luís Dotti - copyright

#### Relembrando

- Justiça Fraca:
  - -se um processo está continuamente habilitado a prosseguir, ele progredirá
- Justiça Forte:
  - se um processo continuamente se torna habilitado a prosseguir, ele progredirá

#### Relembrando

• Justiça Fraca: o programa abaixo acaba?

| Algorithm: Stop the loop A |                 |
|----------------------------|-----------------|
| integer $n \leftarrow 0$   |                 |
| boolean flag ← false       |                 |
| р                          | q               |
| p1: while flag = false     | q1: flag ← true |
| p2: $n \leftarrow 1 - n$   | q2:             |

• Justiça Forte: o programa abaixo acaba?

| Algorithm: Stop the loop A |  |  |
|----------------------------|--|--|
| integer $n \leftarrow 0$   |  |  |
| boolean flag ← false       |  |  |
| p                          | q  |  |
| p1: while flag = false     | q1: await (n==1)<br>q2: $flag \leftarrow true$ |  |
| p2: $n \leftarrow 1 - n$   | -0. flam / +m.a                                |  |

 Generalização dos conceitos para diversos ambientes e linguagens

## Objetivo

Deixar claro que:

os conceitos de concorrência, as formas de sincronização, as propriedades, a forma de raciocínio sobre sistemas concorrentes

são os mesmos em

diferentes linguagens e plataformas

#### Conceitos

- Processos
  - compostos de passos sequenciais
  - Comunicam por canais e/ou Memória compartilhada
- Semântica de entrelaçamento
- Propriedades de canais
- Propriedades da memória compartilhada
- Raciocínio sobre atomicidade
- Propriedades de corretude e progresso

Muitas linguagens que suportam canais, no esquema acima, também suportam memória compartilhada

#### Linguagens e Plataformas

#### Liguagens:

- Go, Java, C , C++, C#, Pyton, etc. etc.
- Suportam processos concorrentes e memória compartilhada
- Canais podem ser suportados por alguma função de biblioteca adicional

#### Ambientes

- qualquer sistema operacional
- redes quaisquer: rápidas, longa distância, ...

Em um nodo computacional:

- Go: processos, canais, variáveis compartilhadas
- Java: threads, modelo produtor/consumidor sobre memoria compartilhada, objetos compartilhadas
- C: assim como java
- C: criação de processos a nível de S.O. com fork(), join(), comunicação com pipe(), declaração de memória compartilhada a nível de núcelo do sistema

Criação e finalização de processos

Go

go rotina()

estamos vendo isso ...

```
package main
import (
     "fmt"
     "time"
func say(s string) {
     for i := 0; i < 5; i++ {
          time.Sleep(100 * time.Millisecond)
          fmt.Println(s)
func main() {
     go say("world")
     say("hello")
```

```
class Count extends Thread {
    static volatile int n = 0;

    public void run() {
```

#### Java

Para uso exclusivo do aluno. Proibida cópia, reprodução e compartilhamenbtio

thread:
método run
define o
comportamento
do processo
concorrente

inicia o
processo concorrente
executando run()

```
public void_run() {
  int temp;
  for (int i = 0; i < 10; i++) {
    temp = n;
    n = temp + 1;
public static void main(String[] args) {
 Count p = new Count();
  Count q = new Count();
  prstart();
  q.start();
  try {
    p.join();
    q.join();
  catch (InterruptedException e) { }
  System.out.println("The value of n is " + n);
```

C

```
thread:
um procedimento
define o
comportamento
de um processo
concorrente.
thr_create
inicia o
```

inicia o
processo concorrente
executando o código
do procedimento
referenciado no
terceiro parâmetro (t0).
thr\_join espera uma

thread acabar

```
#include <thread.h>
#include <synch.h>
thread t tid1, tid2, tid3;
long a=0, b, c;
void *_t0(){
     long i ;
     for (i=0; i<1000000; i++){
          a = a + 5;
     printf("Encerrei a t0 %d\n", sizeof(int));
void * t1(){
     long i ;
     for (i=0; i<1000000; i++)</pre>
          a = a + 2;
     printf("Encerrei a t1\n");
main(){
     int result, i ;
     printf("Eu sou a thread main\n");
     result=thr create(NULL,0,t0,NULL,THR NEW LWP,&tid1);
     result=thr create(NULL,0,t1,NULL,THR NEW LWP,&tid2);
     thr join((thread t)0,&tid3,NULL);
     printf("A primeira thread que morreu foi a %d\n", tid3);
     thr join((thread t)0,&tid3,NULL);
     printf("A segunda thread que morreu foi a %d\n", tid3);
     printf("0 valor de a e: %d\n",a);
}
```

C com Fork/Wait Processos

Pesados

Fork-

clona processo; filho é cópia do pai; executa imediatamente, a partir do ponto do fork.

pai e filho se diferenciam somente pelo pid; não compartilham nada.

}

```
#include <unistd.h>
main()
  int pid, pid2, pid3;
  printf("Antes do Fork - meu identificador
            de processo eh : %d\n", getpid());
  pid_= fork();
      // processo filho ee copia identica do pai.
      // unica diferenca ee o valor de retorno pid:
      // para o pai, pid=id do filho, para filho pid=0
      // então o filho "nasce" executando depois do fork.
  printf("Depois do Fork - meu identificador
           de processo eh : %d\n", getpid());
  if (pid!=0)
     printf("Eu sou o pai, meu pid: %d\n", getpid());
    printf("Aqui deve ir o codigo soo do pai \n");
    pid2 = wait(0);
    printf("Esperei o filho morrer.Pid dele: %d\n", pid2);
  else
    printf("Eu sou o filho, meu pid eh: %d\n", getpid());
    printf("Aqui deve ir o codigo soo do filho \n");
    pid3 = wait(0):
    printf("Nao tenho filho, wait retorna -1
             imediatamete: %d\n", pid3);
  printf("os dois executam isso \n");
```

memória compartilhada: todas linguagens que suportam threads Go, Java, C, Python, etc. etc.

Em mais de um nodo computacional:

- Go, Java, C, outros:
- Em qualquer caso é possível usar bibliotecas para trocar mensagens entre processos em diferentes nodos computacionais
  - Sockets: padrão nos mais diversos ambientes
  - MPI: menos frequente uso em mensagens para computação paralela em agregados de máquinas

package main

#### Go usando sockets

```
import "net"
import "fmt"
import "bufio"
import "strings" // only needed below for sample processing
func main() { // SERVER
  fmt.Println("Launching server...")
ln, _ := net.Listen("tcp", ":8081") // listen on all interfaces
  conn, _ := ln.Accept() // accept connection on port
   for {// run loop forever (or until ctrl-c)
       // will listen for message to process ending in newline (\n)
      message, := bufio.NewReader(conn).ReadString('\n')
       // output message received
       fmt.Print("Message Received:", string(message))
       // sample process for string received
       newmessage := strings.ToUpper(message)
       // send new string back to client
      conn.Write([]byte(newmessage + "\n"))
func main() { // CLIENT
   // connect to this socket
  conn, _ := net.Dial("tcp", "127.0.0.1:8081")
    for {
     // read in input from stdin
     reader := bufio.NewReader(os.Stdin)
     fmt.Print("Text to send: ")
     text, _ := reader.ReadString('\n')
     // send to socket
    fmt.Fprintf(conn, text + "\n")
      // listen for reply
    message, _ := bufio.NewReader(conn).ReadString('\n')
      fmt.Print("Message from server: "+message)
```

C com MPI nro processos definido no ambiente MPI; cada processo tem um rank; conforme rank tem um comportamento; processos em nodos diferentes. usam send/receive

```
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
main(int argc, char** argv)
   int my rank; /* Identificador do processo */
   int proc n; /* Número de processos */
   int source; /* Identificador do proc.origem */
                /* Identificador do proc. destino */
   int dest:
   int tag = 50; /* Tag para as mensagens */
   char message[100]; /* Buffer para as mensagens */
   MPI Status status: /* Status de retorno */
   MPI Init (&argc , & argv);
   MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &proc n);
   MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &my_rank);
   if (my_rank != 0)
       sprintf(message, "Greetings from process %d!", my_rank);
      dest = 0;
      MPI_Send (message, strlen(message)+1, MPI_CHAR,dest,
                tag, MPI COMM WORLD);
      for (source = 1; source < proc n; source++)</pre>
           MPI_Recv (message, 100, MPI_CHAR, source, tag,
                      MPI_COMM_WORLD, &status);
           printf("%s\n", message);
    MPI_Finalize();
```

#### Questões comuns

- Em todos os exemplos, os mesmos conceitos de concorrência se aplicam igualmente:
  - atomicidade
  - entrelaçamento,
  - espaço de estados, transições
  - seção crítica, uso de soluções de sw, hw, semáforos, monitores
  - deadlock, livelock, starvation, justiça

#### Criação e finalização de threads

- Em todos os exemplos, os mesmos conceitos de concorrência se aplicam igualmente:
  - atomicidade
  - entrelaçamento,
  - espaço de estados, transições
  - seção crítica, uso de soluções de sw, hw, semáforos, monitores
  - deadlock, livelock, starvation, justiça