Sistemas Operacionais II N Race Conditions and POSIX threads

INF01151 - Sistemas Operacionais II N - Marcelo Johann - 2011/2

Aula 04 : Slid

Comunicação entre Processos

- Via arquivos
- Pipes
- Memória Compartilhada http://www.cs.cf.ac.uk/Dave/C/node27.html
- Mensagens (sockets)
- RPC Chamadas de Procedimento Remoto

INF01151 - Sistemas Operacionais II N - Marcelo Johann - 2011/2

Aula 04 : Slide :

Conteúdo de Hoje

- Sincronismo em IPC
 - Indeterminismo
 - Condições de Corrida
 - Seções Crríticas
 - Condições para Concorrência
- Threads

NF01151 - Sistemas Operacionais II N - Marcelo Johann – 2011/2

ula 04 : Sli

Comunicação - IPC

- · como passar informações entre processos?
- como fazer sincronismo por dependência de dados?
- · como evitar interferências indesejáveis?

Comparilhamento de Memória

· Para comunicarem-se, processos usam:

memória

- ou com segmentos de dados compartilhados
- ou como threads

Arquivos, pipes, etc...

NF01151 - Sistemas Operacionais II N - Marcelo Johann - 2011/2

Aula 04 : Slide

Threads - Processos leves

São linhas de execução dentro de um mesmo processo

Cada processo

- · um único segmento de código
- um único segmento de dados
- · um único descritor de processo no kernel

Cada thread

- · uma pilha própria
- PC,SP e registradores próprios

Quem gerencia, bloqueia threads???

NE01151 - Sistemas Operacionais II N - Marcelo Johann – 2011/2

Aula 04 : Slide 5

Indeterminismo na Concorrência

A ordem na qual as instruções são executadas não é determinística em um programa concorrente, mesmo em uma máquina monoprocessada.

IF01151 - Sistemas Operacionais II N - Marcelo Johann – 2011/2

Aula 04 : Slide

Condições de Corrida

- "O resultado da computação depende da ordem em que as instruções são executadas"
- A ordem não é determinística com T.S.
- Condições de corrida devem ser evitadas!

Exemplo

INF01151 - Sistemas Operacionais II N - Marcelo Johann - 2011/2

Auto 04 · Sli

Seções ou Regiões Críticas

- "Parte do código que acessa dados compartilhados e os deixa em estados intermediários inconsistentes"
- Garantir exclusão mútua: somente um processo pode executar dentro da seção (ou região) crítica ao mesmo tempo

IF01151 - Sistemas Operacionais II N - Marcelo Johann - 2011/2

Aula 04 : Slide 8

Condições para Concorrência

- Dois processos não podem executar dentro da região crítica ao mesmo tempo
- 2. Não pode haver nenhuma suposição sobre a velocidade de execução ou número de CPUs.
- 3. Nenhum processo fora da região crítica pode bloquear outro processo
- 4. Não pode haver espera "infinita" para entrar na região crítica

Primitivas

diversos mecanismos para atingir esses objetivos

NF01151 - Sistemas Operacionais II N - Marcelo Johann – 2011/2

Aula 04 : Slide