

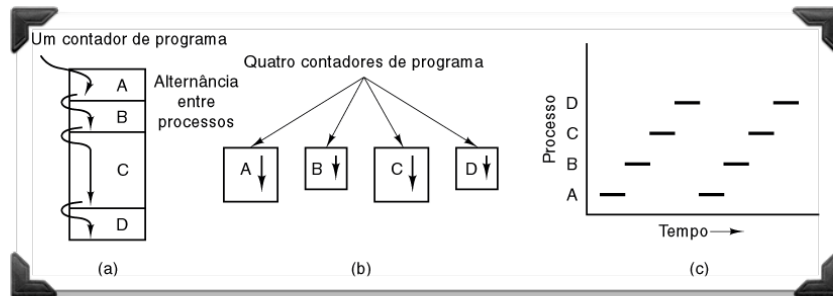
Cap. 2 – Processos Parte 1

Prof. Marcelo Moreno

moreno@ice.ufjf.br



Multiprogramação



Processos - Motivação

- Necessidade de gerenciamento dos programas instanciados para execução
- Multiprogramação
 - Pseudo-paralelismo
- Multiprocessamento
- Modelo de processo
 - Processos sequenciais
 - Programa em execução acompanhado de seus valores para contador de programa, registradores e variáveis
 - CPU é trocada de um processo para outro



Processos

- Alternância de processos
 - Comandada pelo escalonador de processos do sistema operacional
 - Não somente processos de usuário desejam utilizar CPU
 - Eventos assíncronos do sistema necessitam tratamento de processamento
- Relação Programa x Processo
 - Receita de bolo x Fazer o bolo
 - Multiprogramação?



Criação de processos

- Principais eventos que levam à criação de processos
 - Início do sistema
 - Execução de chamada ao sistema de criação de processos
 - Solicitação do usuário para criar um novo processo
 - Início de um job em lote
- Independente do caso, chamada de sistema para criação do processo
 - `fork()`, `CreateProcess()`
 - Espaços de endereçamento distintos



Término de Processos

- Condições que levam ao término de processos
 - Saída normal (voluntária)
 - Saída por erro (voluntária)
 - Erro fatal (involuntário)
 - Cancelamento por um outro processo (involuntário)



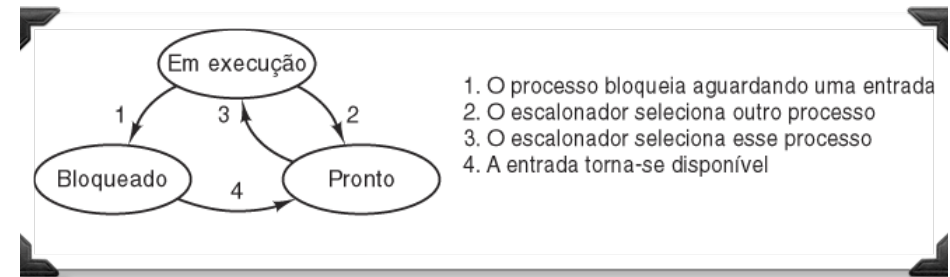
Hierarquia de Processos

- Pai cria um processo filho, processo filho pode criar outros processos
- Alguns sistemas formam uma hierarquia
 - UNIX chama isso de “grupo de processos”
 - Windows não possui o conceito de hierarquia de processos
 - Todos os processos são criados em mesmo nível

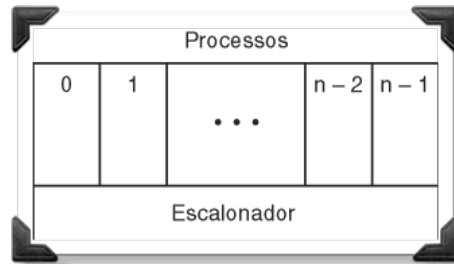


Estados de Processos

`cat chapter1 chapter2 chapter3 | grep tree`



Estados de Processos



Implementação de Processos

- Tabela de processos
- Estrutura processo

Gerenciamento de processos	Gerenciamento de memória	Gerenciamento de arquivos
Registradores Contador de programa Palavra de estado do programa Ponteiro de pilha Estado do processo Prioridade Parâmetros de escalonamento Identificador (ID) do processo Processo pai Interrupção do processo Sinais Momento em que o processo iniciou Tempo usado da CPU Tempo de CPU do filho Momento do próximo alarme	Ponteiro para o segmento de código Ponteiro para o segmento de dados Ponteiro para o segmento de pilha	Diretório-raiz Diretório de trabalho Descritores de arquivos Identificador (ID) do usuário Identificador (ID) do grupo



Implementação de Processos

- Vetor de Interrupções

1. O hardware empilha o contador de programa etc.
2. O hardware carrega o novo contador de programa a partir do vetor de interrupção.
3. O procedimento em linguagem de montagem salva os registradores.
4. O procedimento em linguagem de montagem configura uma nova pilha.
5. O serviço de interrupção em C executa (em geral lê e armazena temporariamente a entrada).
6. O escalonador decide qual processo é o próximo a executar.
7. O procedimento em C retorna para o código em linguagem de montagem.
8. O procedimento em linguagem de montagem inicia o novo processo atual.

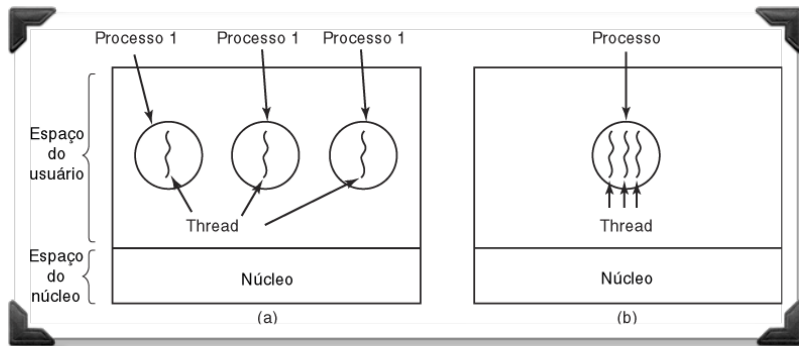


Threads

- Processo agrupa recursos para uma linha de execução (thread)
 - Uma thread possui um contador de programa
 - É possível termos várias threads compartilhando recursos de um mesmo processo?
- Programação multithread
- Modelo de Threads
 - Compartilham o mesmo espaço de endereçamento
 - Lightweight Processes - processos leves



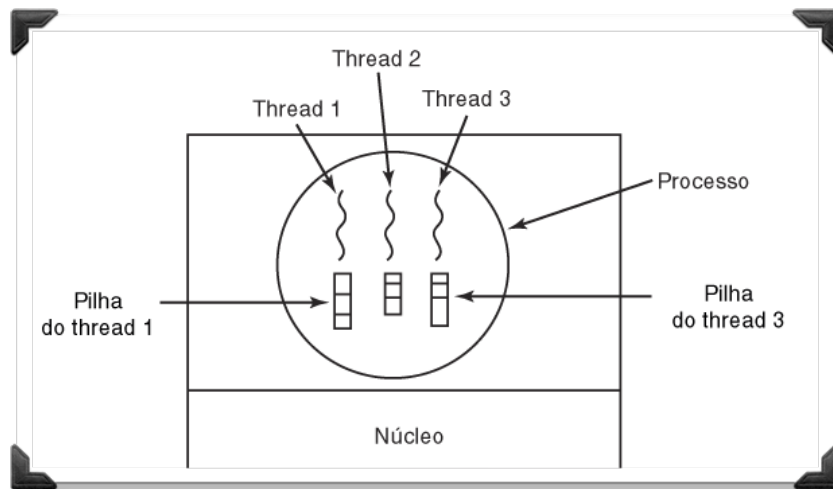
Processos x Threads



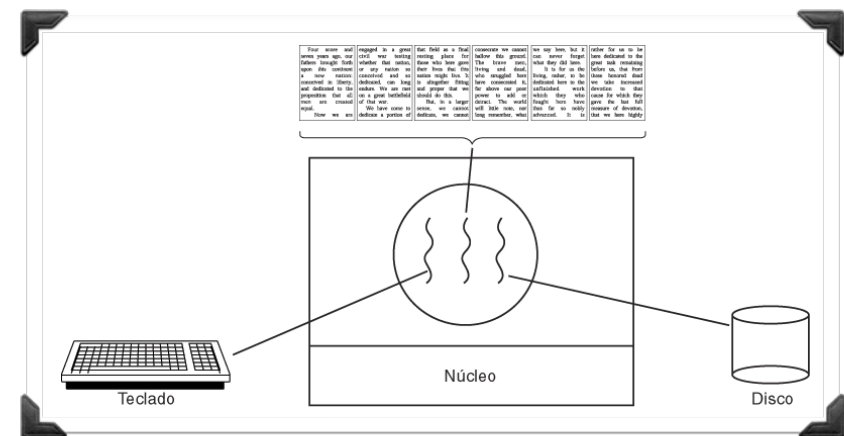
Processos x Threads

Itens por processo	Itens por thread
Espaço de endereçamento	Contador de programa
Variáveis globais	Registradores
Arquivos abertos	Pilha
Processos filhos	Estado
Alarmes pendentes	
Sinais e tratadores de sinais	
Informação de contabilidade	

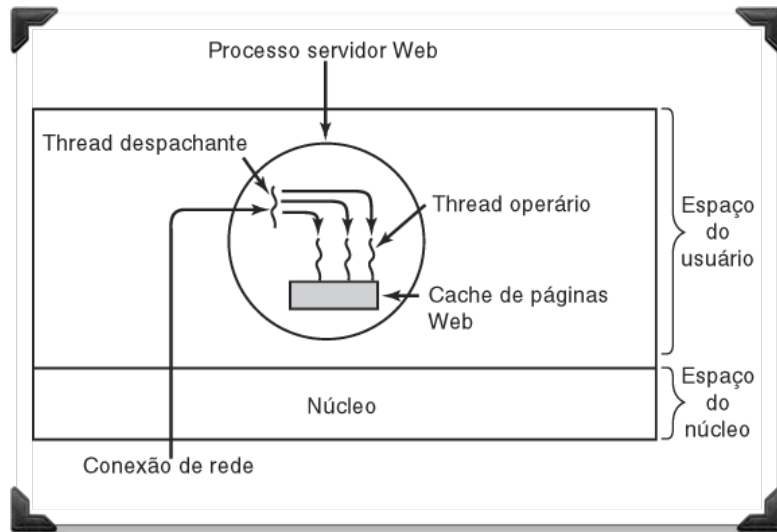
Modelo de Thread



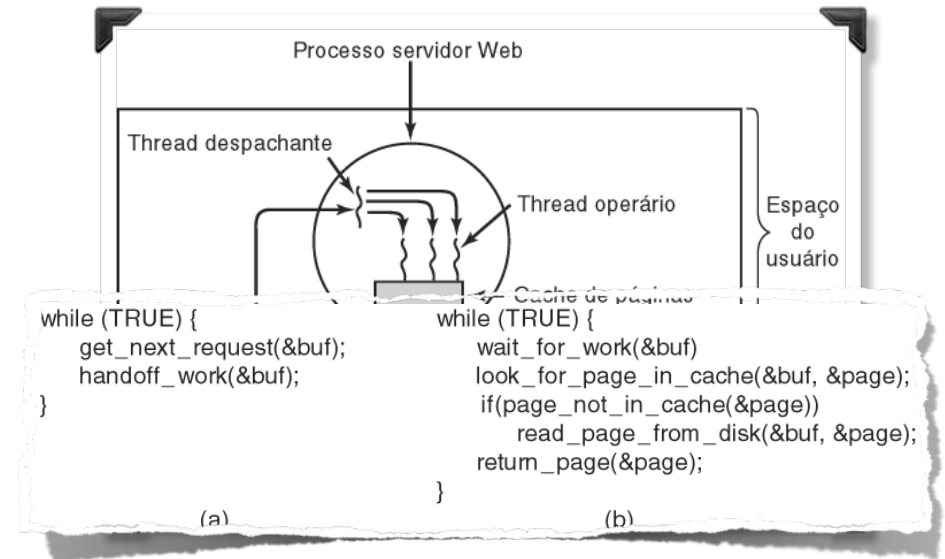
Uso de Threads



Uso de Threads



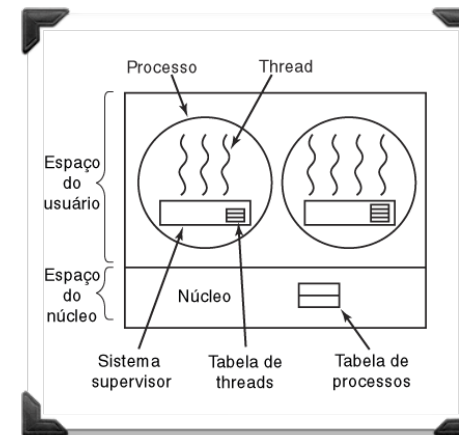
Uso de Threads



Uso de Threads

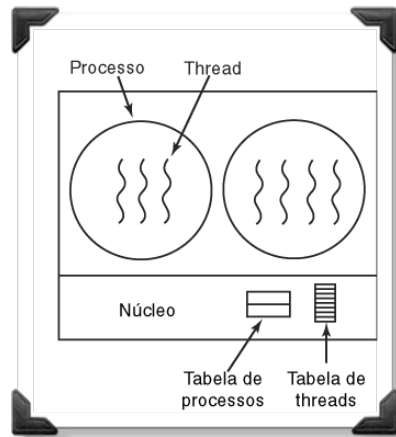
Modelo	Características
Threads	Paralelismo, chamadas ao sistema com bloqueio
Processo monothread	Sem paralelismo, chamadas ao sistema com bloqueio
Máquina de estados finitos	Paralelismo, chamadas ao sistema sem bloqueio, interrupções

Implementação - Threads de Usuário



- **Vantagens**
 - Trocas de contexto no espaço do usuário
 - Escalonamento é procedimento local
 - Escalonador personalizado
 - Escalabilidade
- **Desvantagens**
 - Chamadas ao sistema com bloqueio
 - Thread deve liberar CPU explicitamente
 - Threads são úteis para aplicações com bloqueio (I/O bound)
 - Pouco desempenho para aplicação CPU bound

Implementação - Threads de Núcleo



■ Vantagens

- Não é necessário um supervisor
- Tabela de processos estendida
- Escalonamento de threads
- Chamadas ao sistema com bloqueio

■ Desvantagens

- Velocidade para criar/destruir uma thread
- Trocas de contexto
- Escalabilidade

Implementação - Threads híbridas

