

# Sistemas Operacionais

---

## Processos

# O conceito de processos

---

- No capítulo 1, fizemos as seguintes afirmativas quanto aos processos:
  - Mais geral que programa
  - Consiste em um código executável e seus dados associados, além de um contexto de execução
  - Tudo em sistemas atuais está em torno de processos

# Enfim, ...

---

- Um processo é uma abstração de um programa em execução
- Exemplo:
  - fazer um bolo ...
  - ... primeiros socorros!

# O que esperar do SO?

---

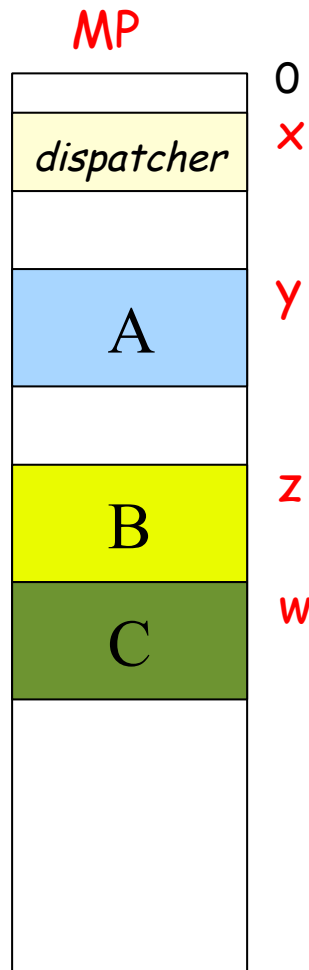
- Alternar a execução de processos de forma a maximizar a utilização da UCP e fornecer tempo de resposta razoável
- Alocar recursos a processos
- Suportar criação de processos pelo usuário
- Suportar comunicação entre processos

# Estados de um Processo

---

- Processador - sempre executando instruções
  - Definida pelo PC
- PC pode apontar para diferentes processos
- Manipulação realizada pelo *dispatcher* (despachante)
- *Trace de um processo*
  - *Com multiprogramação, traces de vários processos são intercalados*

# Estados de um Processo



- Cada ciclo = uma instrução

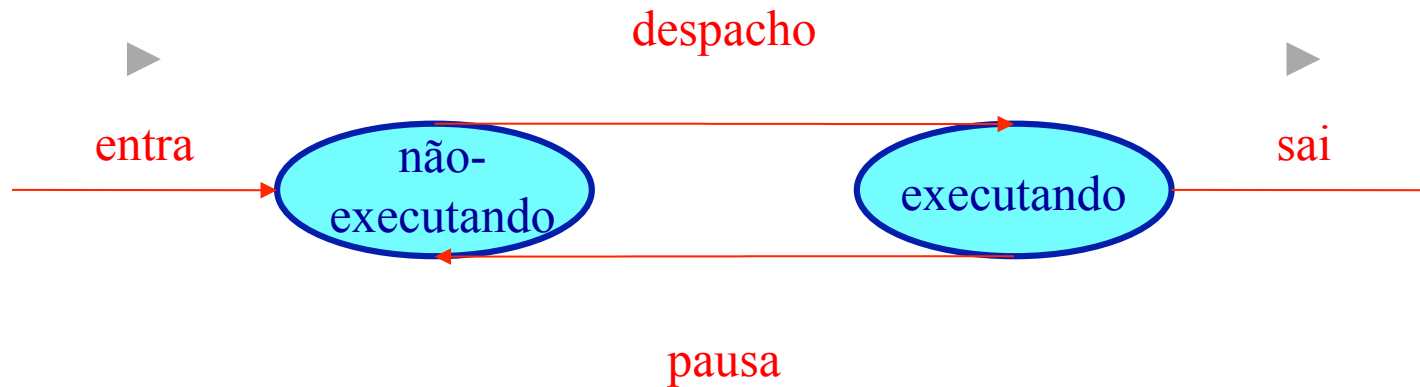
- quantum = 6 ciclos

- Trace:

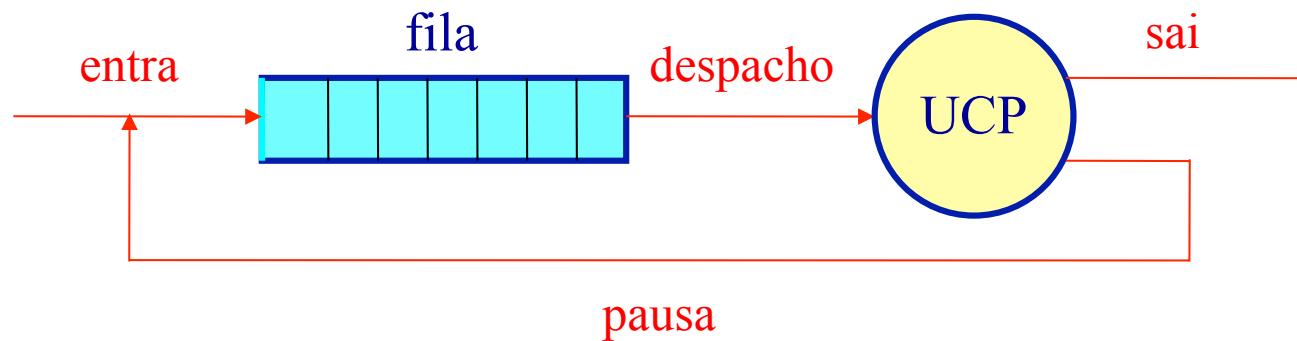
$x, x+1, \dots, x+5, y, \dots y+5, x, x+1, \dots, x+5,$   
 $z, \dots, z+5, x, x+1, \dots, x+5, w, \dots w+5, \dots$

# Modelo simples de processo

---



(a) diagrama de transição de estado



(b) possível implementação

# Criando de processos

---

- O que faz o SO para criar processos?
  - constrói estruturas de dados
  - aloca espaço de endereçamento



# Criando de processos

---

- Quando cria?
  - quando usuário abre sessão;
  - quando gerado por outro processo (e.g., servidor de FTP); ...
  - Submissão de um job (batch)
  - Processo cria outros (spawn)
    - Para explorar paralelismo/concorrência

# Terminando processos

---

- Quando terminar?
  - execução da instrução *Halt*;
  - condições de erro; ...
- Algumas razões para o término:
  - tempo excedido;
  - falta de memória;
  - uso de instrução privilegiada;
  - término do processo pai; ...

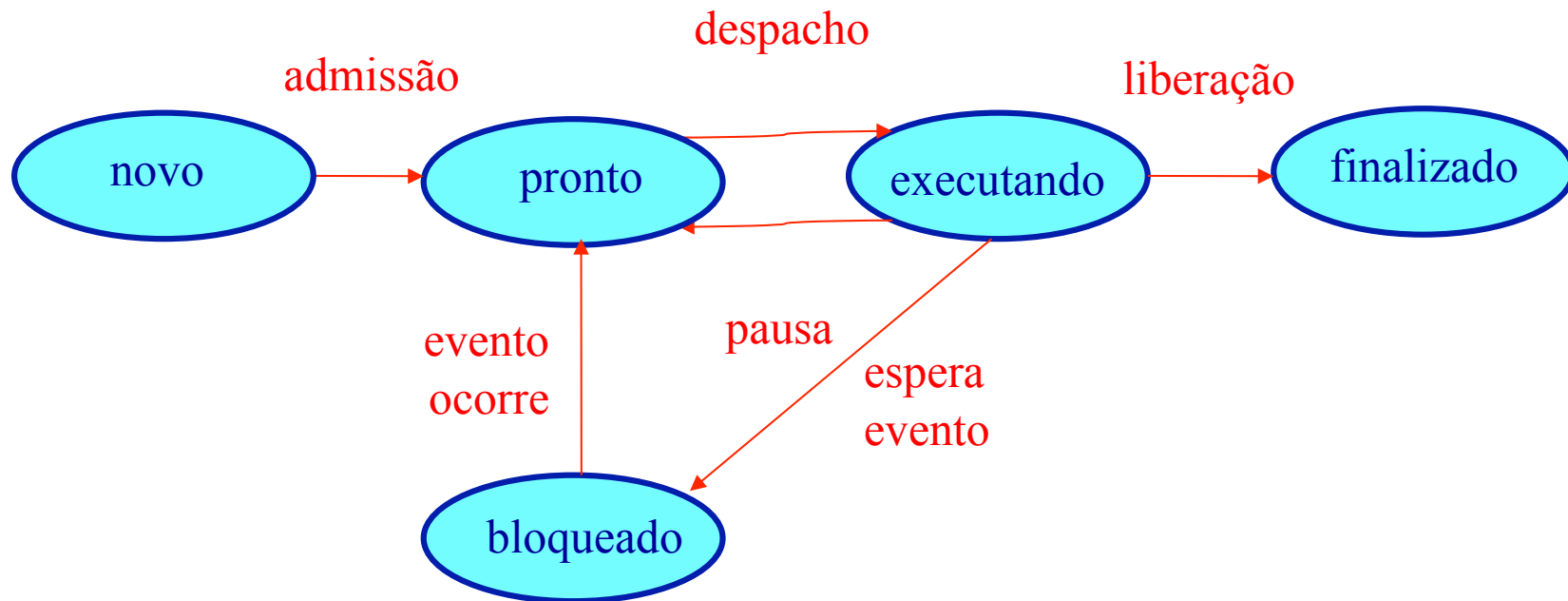
# Problema com o modelo simples

---

- Um processo que não está executando estará sempre pronto a executar?
- Não:
  - ⇒ pode estar **bloqueado** esperando E/S!
  - ⇒ despachante não pode simplesmente pegar um processo que esteja na fila

# Um modelo mais elaborado - 5 estados

---



# Modelo de 5 estados

---

- Novo
  - criado, mas não necessariamente admitido no sistema
- Finalizado
  - Término da execução - não mais pronto
  - Ainda com dados para análise de desempenho
- Executando  $\leftrightarrow$  Pronto
  - Time-slice ou por prioridade (neste caso, preempção)

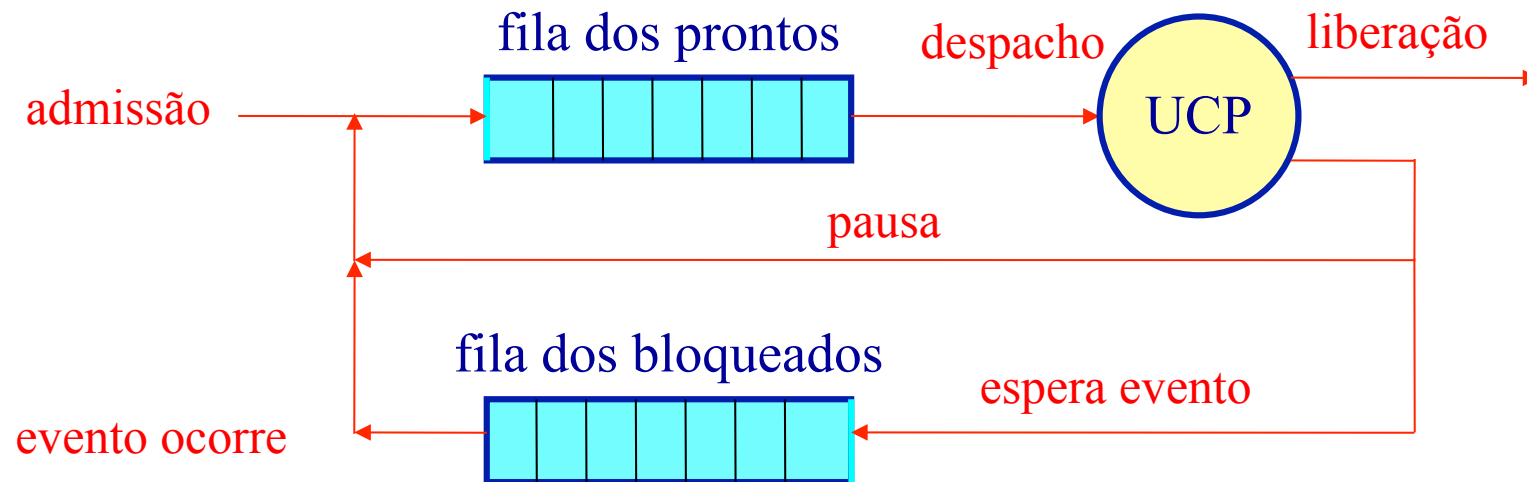
# Modelo de 5 estados

---

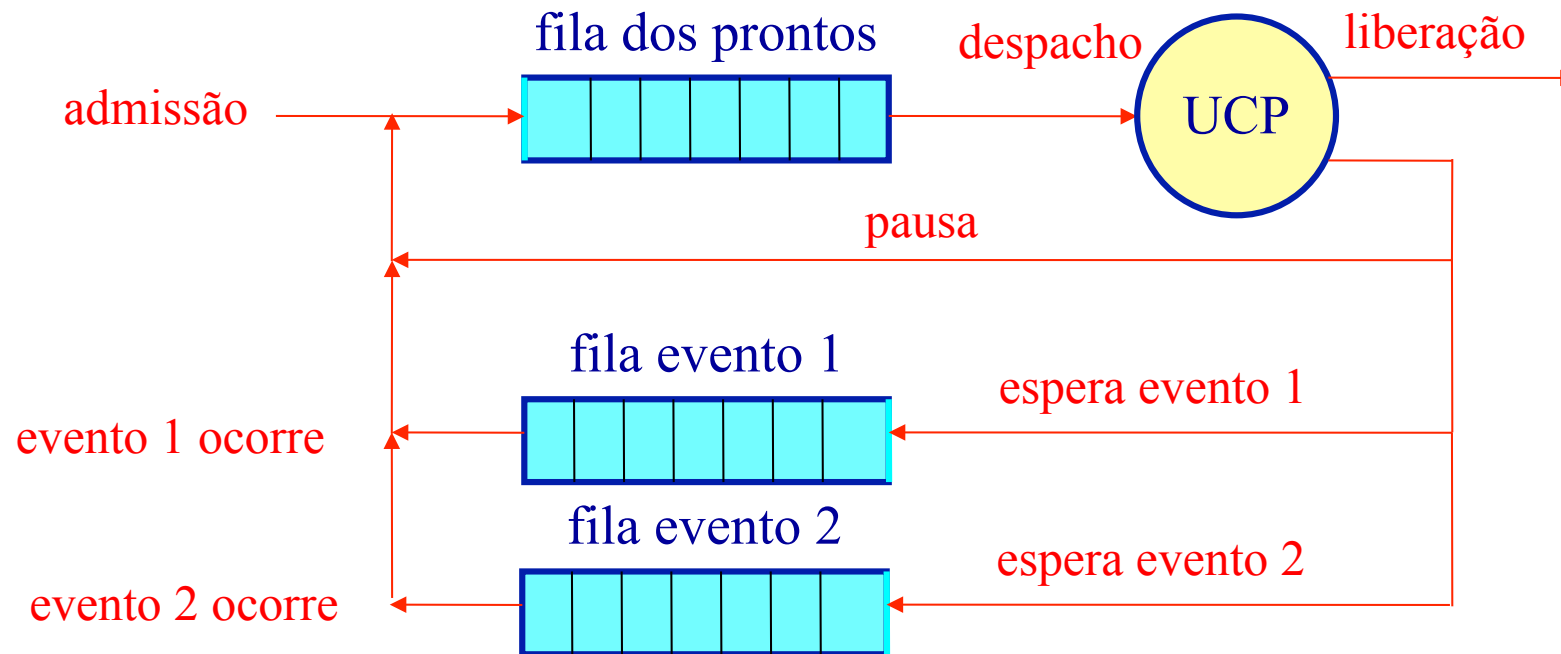
- Preempção X não preempção
- Executando  $\leftrightarrow$  bloqueado
  - Chamada ao sistema: E/S, alocação de MP, comunicação entre processos
- Bloqueado  $\leftrightarrow$  pronto
  - Chamada foi atendida

# Implementando o modelo (1)

---

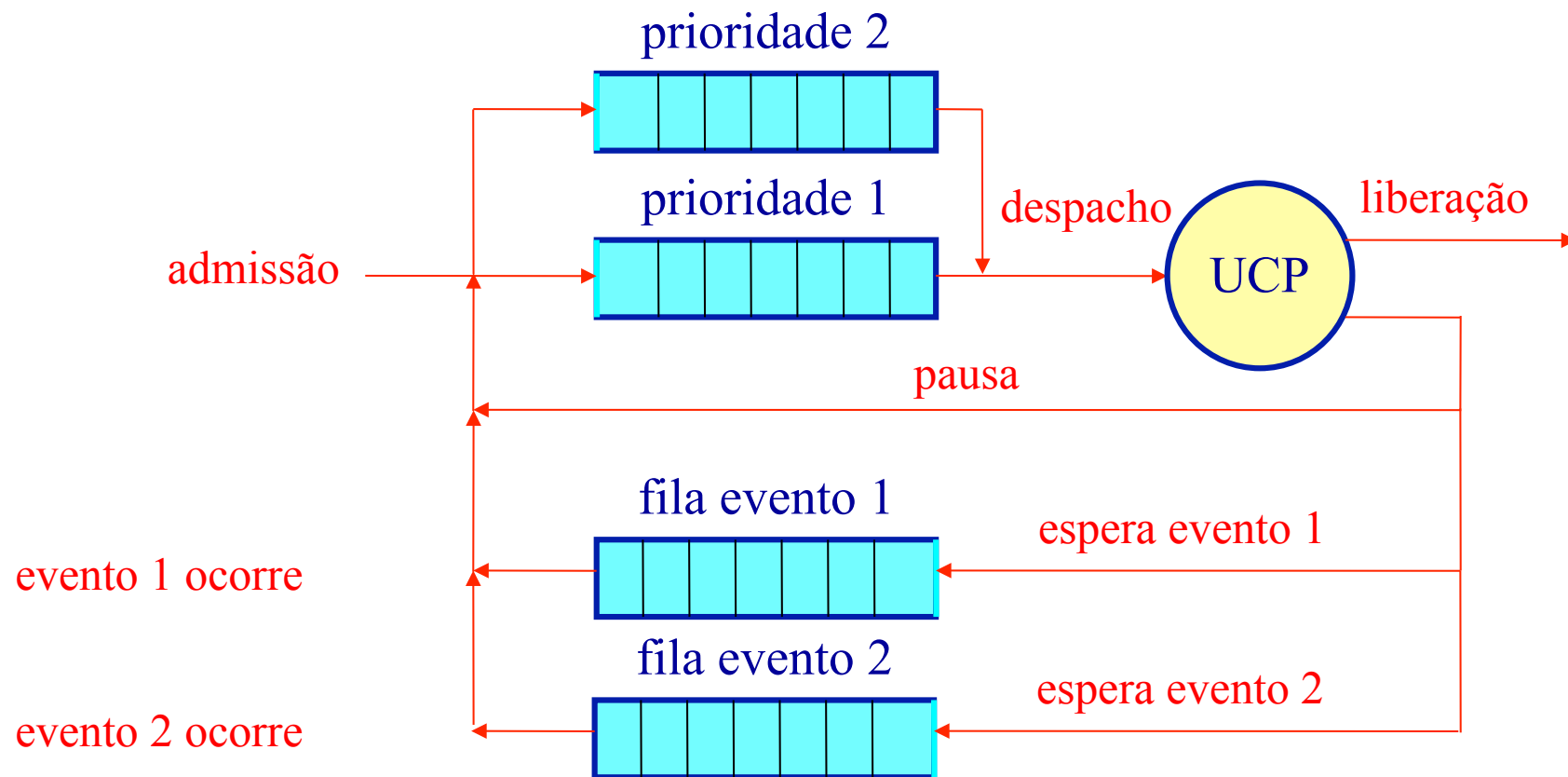


# Implementando o modelo (2)





# Implementando o modelo (3)



# O estado Suspenso

---

- Vários processos em execução - necessidade de espaço em MP disponível
- Importante para implementação de memória virtual
- O processador é muito mais rápido que E/S: *todos* os processos podem estar bloqueados
  - Ocupação desnecessária de MP

# O estado Suspenso

---

## *Swapping*

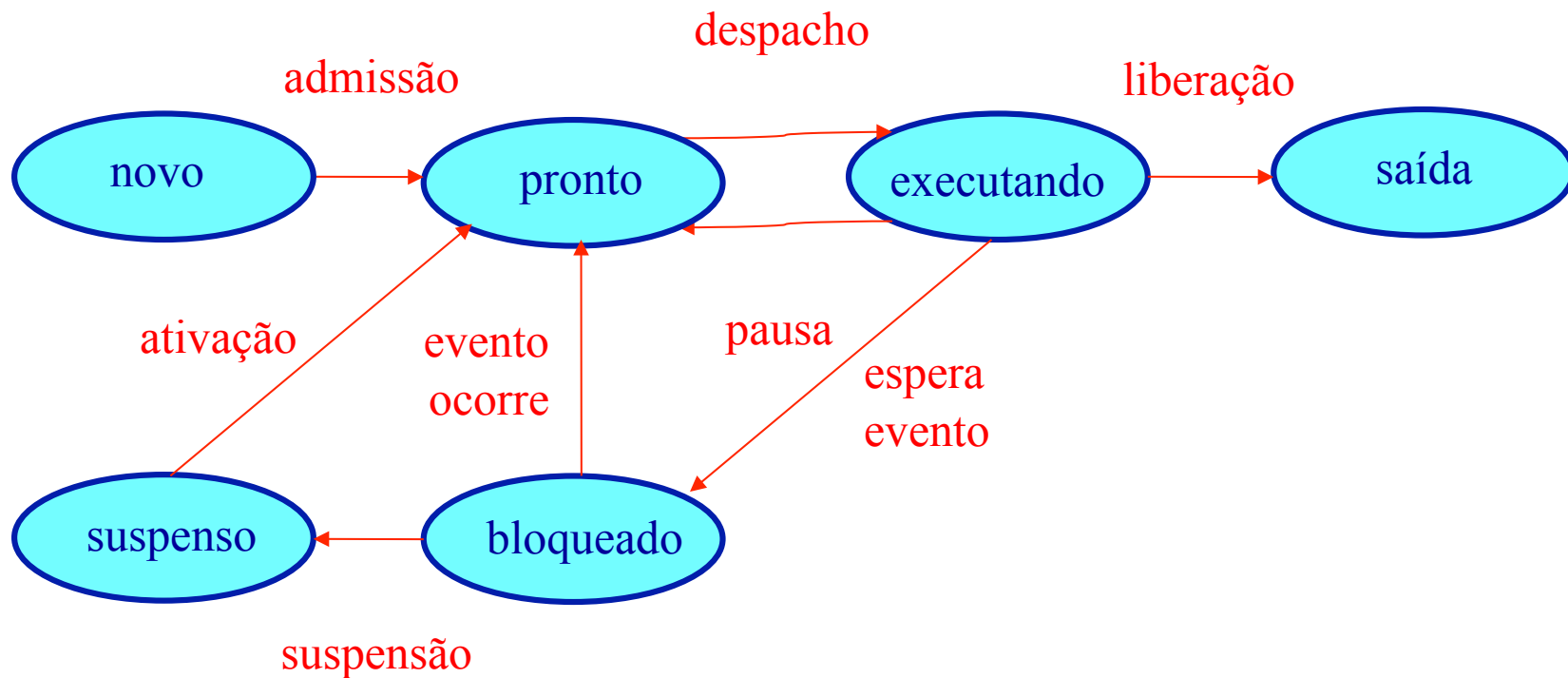
- Necessidade de novo estado: representação de processo suspenso
  - Imagem do processo sai temporariamente da MP
  - Quando nenhum processo em MP está pronto (quase todos bloqueados esperando por eventos)
  - É uma operação de E/S

## *Swapping-out*

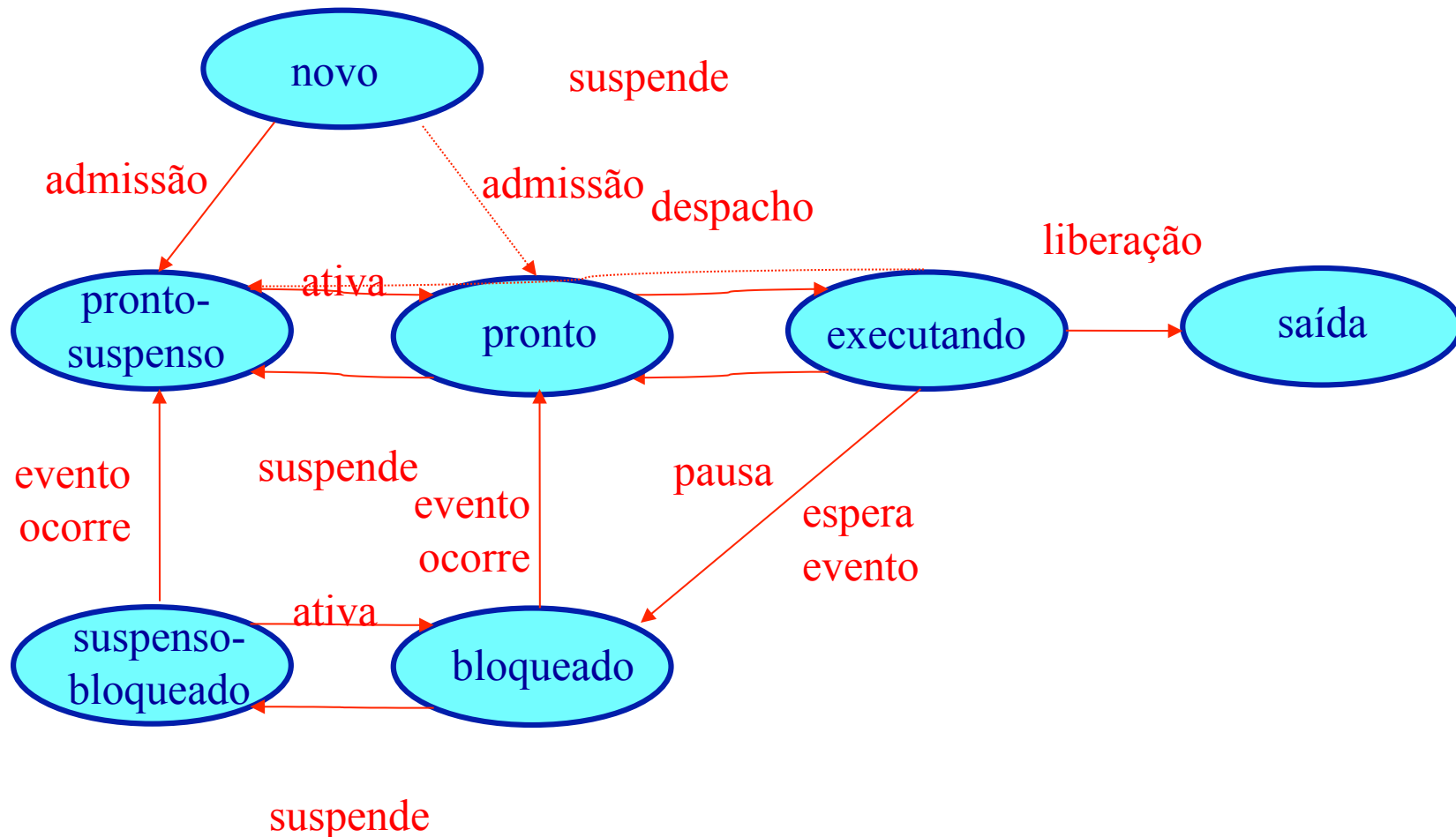
- *SO seleciona um dos bloqueados para sair de MP*
- *SO seleciona um processo para MP*

# Diagrama com estado Suspenso

---



# Pensando melhor ...



# O que o SO deve fazer?

---

- Em um sistema multi-tarefas, o SO deverá:
  - escalonar e despachar processos para execução
  - alocar recursos aos processos
  - responder a pedidos de recursos feitos pelos programas dos usuários
- Como fazer?

# Tabelas!

---

- Tabelas de memória
  - Info sobre alocação de MP (e MS, caso MV seja implementada) aos processos
  - Atributos de proteção, regiões compartilhadas
- Tabelas de E/S
  - Para controle de dispositivos e canais do sistema
  - estado de dispositivo de E/S

# Tabelas!

---

- Tabelas de arquivos
  - localização de arquivos em MS
- Tabelas de processos
  - lista de processos existentes
- As tabelas estão conectadas entre si
- São utilizadas por diferentes gerenciadores (módulos do SO)



# Controlando processos

---

- Para gerenciar processos o SO precisa conhecer:
  - onde o processo está localizado
  - os atributos do processo
- Como é representado um processo?
  - **imagem do processo**: programa + dados + pilha(s) + atributos
    - atributos = info necessárias pelo SO
    - imagem está na MP

# Atributos do processo

---

- O conjunto dos atributos de um processo é conhecido como *bloco de controle do processo* (PCB, em inglês)
- PCB pode ser dividido em três partes:
  - identificação do processo
  - informação de estado do processador
  - informação de controle do processo

# Identificação do processo

---

- Feita por identificadores numéricos que incluem:
  - identificador do processo
    - em referência cruzada
    - Tabelas
    - Comunicação entre processos
  - identificador do processo que o criou (pai)
  - identificador do usuário (que é um processo)

# Informação do processador (estado do processo)

---

- Contida nos registradores do processador:
  - registradores visíveis ao usuário (aqueles referenciados por programa)
  - registradores de controle e estado (e.g., PC, IR, SO, PSW (códigos de condição))
  - apontadores de pilha

# Informação de controle

---

- Estado e escalonamento, que inclui:
  - estado do processo (e.g., pronto)
  - nível corrente de prioridade
  - suporte ao escalonamento (e.g., há quanto tempo o processo está esperando)
  - evento (e.g., identificação do evento que o processo está esperando)

# Informação de controle

---

- Estruturação de dados (e.g., relação pai-filho)
- Comunicação entre processos (e.g., sinais)
- Privilégios (e.g., tipos de instruções que podem ser executadas)
- Gerenciamento de memória (e.g., ponteiro para tabela de páginas)
- Propriedade e uso de recursos (e.g., arquivos abertos)

# Controle de Processos

---

- Ao longo da execução de processos, da utilização do sistema, passos importantes devem ser executados para controlar a execução de processos
  - modos de execução
  - criação de processos
  - chaveamento entre processos
  - mudança do estado do processo

# Modos de execução de processador

---

- Se o sistema só executa um processo por vez
  - qualquer problema causado pelo processo só causaria problema ao próprio
- No entanto, com o compartilhamento dos recursos aos vários processos
  - proteção deve ser cuidadosamente manipulada



# Modos de execução de processador

---

- Proteção necessária em um ambiente multiprogramável
  - um programa com erro pode modificar outro programa, dados de outro programa, até o próprio núcleo do SO
  - Execução de instruções privilegiadas por parte de processos de forma descuidada

Como resolver?

# Modos de execução de processador

---

- Muitos SOs definem diversos modos de execução, através de suporte de hardware para implementar proteção

# Modos de execução de processador

---

- Modo dual de operação: um bit determina em qual modo de operação o sistema está executando
  - Modo privilegiado/supervisor/núcleo
    - certas funções são somente executadas em modo privilegiado
  - Modo do usuário
    - modo de execução dos processos comuns

# Modos de execução de processador

---

- Ao ligar o computador, no momento do *boot* do sistema
  - Hardware começa em **modo supervisor**
  - SO é carregado
  - passa para **modo usuário** para iniciar processo

# Modos de execução de processador

---

- Sempre que executa um processo, o sistema está em **modo usuário** (bit = 1)
- Passa para modo supervisor ( bit = 0, setado pelo hardware)
  - *trap*
  - interrupção
  - chamada ao SO
    - na verdade, sempre que SO obtém controle para gerenciar
      - processos, memória, E/S e outras funções de suporte como interrupção, monitoramento e contabilidade

# Modos de execução de processador

---

- Ao voltar a executar um processo de usuário, o SO passa para o modo usuário (bit = 1)

# Modos de execução de processador

---

- O hardware permite que instruções privilegiadas sejam executadas somente em **modo supervisor**
  - desta forma, o sistema está protegido contra usuários mal intencionados ou descuidosos
- Instruções privilegiadas
  - definidas naquela arquitetura
  - programa do usuário faz chamadas ao SO: execução de instruções privilegiadas

# Modos de execução de processador

---

- Especificação do modo de execução do processador
  - tipicamente, pode ser usado um bit de modo do PSW do processo em questão



# Criação de processos

---

- atribuição de identificador único ao processo
- adição de nova linha à tabela de processos
- alocação de espaço para a imagem
  - código+dados+pilha+bloco de controle
- iniciação do PCB
  - inclui identificação nas listas apropriadas (e.g., lista de **prontos** para escalonamento)

# Chaveamento entre processos

---

- interrupções
  - relógio (mudança de estado, escalonamento)
  - E/S
  - falta de memória (página ou segmento)
    - o processo fica bloqueado para leitura de disco
- *traps*: condições anormais
- chamada ao sistema (e.g., operação de E/S)

# Chaveamento entre processos

---

## Tratamento de interrupção

- Processador fica em modo *kernel/núcleo*
  - informações de controle salvas no PCB
  - seta o PC para endereço da rotina do SO de tratamento de interrupção
  - despachante pode escalonar outro processo depois do tratamento
    - ou, no caso de interrupção por E/S, o SO pode escolher o processo interrompido para continuar a ser executado e economizar tempo na troca de contexto

Muito é investido no hardware para minimizar o custo de tratamento de interrupção (salvamento de contexto)

# Mudança de Estado de Processo

---

- Sobrecarga associada à mudança de estado realizada pelo SO
  - salva contexto do processo
  - atualiza bloco de controle do processo (PCB)
    - gravação do novo estado (pronto/bloqueado/suspenso...)
    - gravação do motivo da mudança de estado
  - move o processo (PCB) para a fila apropriada
  - escolhe novo processo para execução
  - atualiza PCB do novo processo e dados relativos a MP
  - restaura contexto do novo processo

# Executando o SO

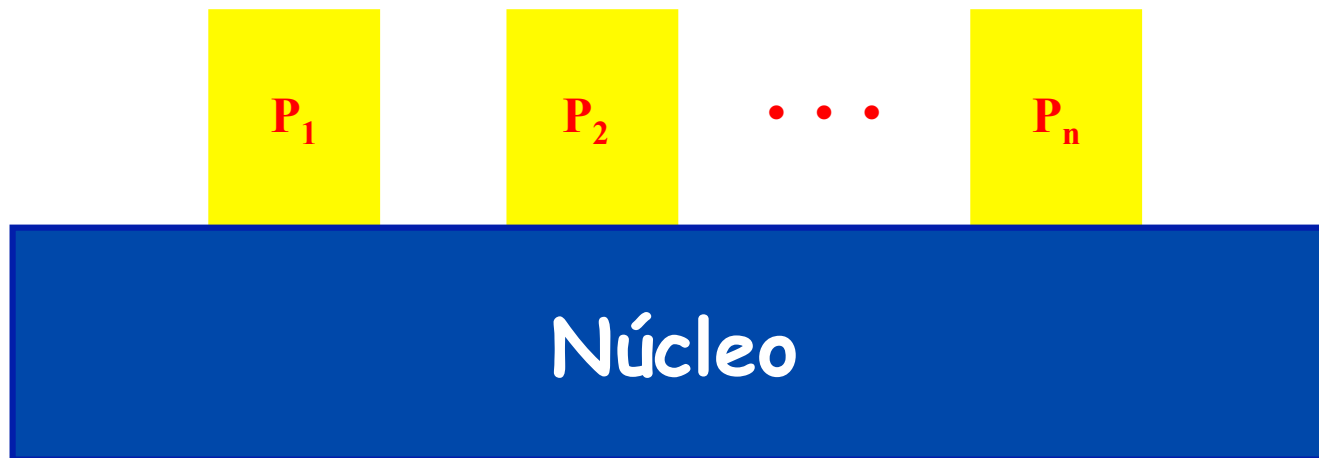
---

- O SO é um programa. Ele é um processo?
  - depende de como o projetista implementa o SO
  - funções executadas como processo de usuário: só há chaveamento de modo
  - SO como conjunto de processos de sistema: funções principais do núcleo como processos

# Núcleo separado

---

- núcleo fora dos processos, alocado em uma determinada região da MP
- salva contexto, escalona e despacha processos....
- o processo é interrompido para o SO entrar em ação



# Funções em modo usuário

- comum em microcomputadores: as funções chamadas no processo estão embutidas na imagem deste
- código e dados compartilhados entre o processo e SO
- quando interrupção, o próprio processo é colocado em modo privilegiado
  - troca de modo é executado e não a troca de processo



# Como processos de sistema

---

- SO em módulos - pequenos processos SO (e.g., serviços)
- troca de contexto menos custosa
- mais vantajoso para multicomputadores





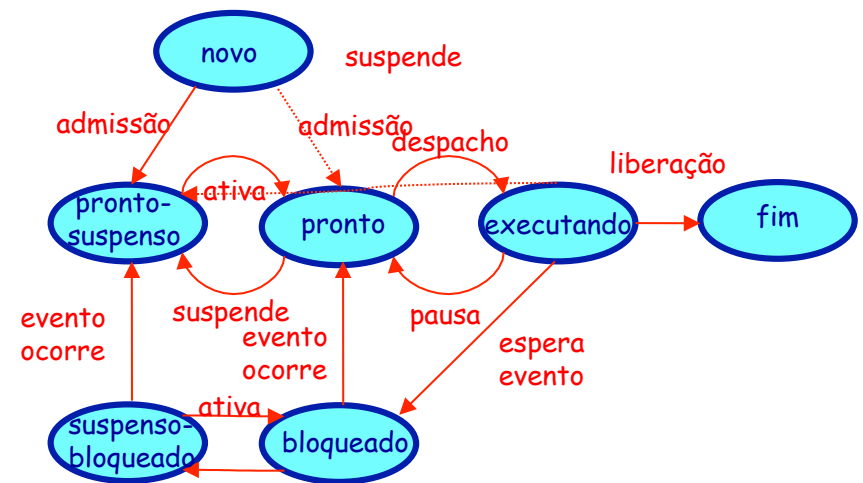
# Exercício I - para entregar

Considere o diagrama de 7 estados. Suponha que esteja no momento do SO escalonar um processo e existem processos tanto em estado **pronto**, quanto **pronto-suspenso**. Pelo menos um processo em **pronto-suspenso** tem prioridade maior do que um processo **pronto**. Duas políticas de escalonamento são as seguintes:

- 1) sempre escalonar um processo da fila de prontos
- 2) sempre escolher processo de maior prioridade

Quais as vantagens e desvantagens de cada uma das duas políticas? (dê exemplos)

Sugira uma política intermediária?



# Exercício II - para entregar

---

Para que serve o bloco de controle do processo (PCB)?

Quais as informações armazenadas e qual a justificativa para cada uma das informações?