Memórias virtuais

Marcos Monteiro Junior

Introdução

• Registrador, possui a memória cache

A memória cache possui a memória RAM

 A memória RAM possui a memória virtual (no disco).

Todas agem como expansão da memória superior.

Historicamente

- "Historicamente, houve duas motivações principais para a memória virtual:
 - Permitir o compartilhamento seguro e eficiente da memória entre vários programas
 - Remover os transtornos de programação de uma quantidade pequena e limitada de memória principal.
- Quatro décadas após sua invenção, o primeiro motivo é o que ainda predomina.

Funcionalidade

- "Considere um grupo de programas executados ao mesmo tempo em um computador."
- Permitir que vários programas compartilhem a mesma memória, precisamos ser capazes de proteger os programas uns dos outros,
- A memória principal precisa conter apenas as partes ativas dos muitos programas, exatamente como uma cache contém apenas a parte ativa de um programa.
- Portanto, o princípio da localidade possibilita a memória principal, as caches, e a memória virtual nos permite compartilhar eficientemente o processador e a memória principal.

Funcionalidade

- "Os programas que compartilham a memória mudam dinamicamente enquanto estão sendo executados."
- Devido a essa interação dinâmica, deveríamos compilar cada programa para o seu próprio espaço de endereçamento.
- A memória virtual implementa a tradução do espaço de endereçamento para os endereços físicos.
- Esse processo impõe a proteção do espaço de endereçamento de um programa contra outros programas.

Funcionalidade

- "A segunda motivação para a memória virtual é permitir que um único programa do usuário exceda o tamanho da memória principal.
- Antigamente, se um programa se tornasse muito grande para a memória, cabia ao programador fazê-lo se adequar.
- Os programadores dividiam os programas em partes e, então, identificavam aquelas mutuamente exclusivas.
- Memória virtual foi criada para aliviar os programadores desse problema.

Memória virtual

- Embora os conceitos muito próximos com as memórias caches, suas diferentes raízes levam a termologias diferentes.
- Um bloco de memória virtual é chamado de página.
- E uma falha é chamada de falha de página.
- Processador produz um endereço virtual, trazido por uma combinação de hardware e software para um endereço físico.
- Esse processo (mapeamento da memória virtual para a memória física) é chamado de **tradução de endereço.**

Memória virtual (conceitos resumo)

- Falta de pagina
 - Um evento que ocorre quando uma página não está presente na memória principal.
- Endereço virtual
 - Corresponde a um local no espaço virtual e é traduzido pelo mapeamento de endereço.
- Tradução de endereço
 - Também chamada de mapeamento de endereço.
 Processo pelo qual um endereço virtual é mapeado a um endereço usado para acessar a memória.

Mapeamento

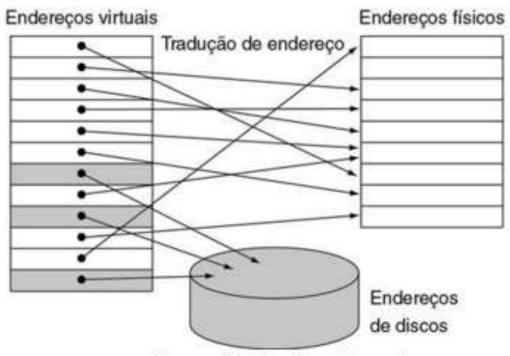


FIGURA 5.19 Na memória virtual, os blocos de memória (chamados de páginas) são mapeados de um conjunto de endereços (chamados de endereços virtuais) em outro conjunto (chamado de endereços físicos).

O processador gera endereços virtuais enquanto a memória é acessada usando endereços físicos. Tanto a memória virtual quanto a memória física são desmembradas em páginas, de modo que uma página virtual é realmente mapeada em uma página física. Naturalmente, também é possível que uma página virtual esteja ausente da memória principal e não seja mapeada para um endereço físico, residindo no disco em vez disso. As páginas físicas podem ser compartilhadas fazendo dois endereços virtuais apontarem para o mesmo endereço físico. Essa capacidade é usada para permitir que dois programas diferentes compartilhem dados ou código.

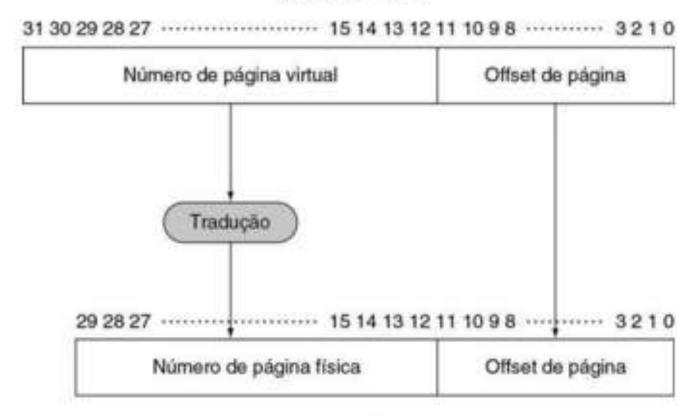
Memória virtual

- Realocação
 - Mapeia os endereços virtuais usados por um programa para diferentes endereços físicos antes que os endereços sejam usados no acesso à memória principal.
 - Isso permite que programas sejam realocados em qualquer lugar da memória principal.

Endereços

- O endereço é desmembrado em número de página virtual e um offset de página.
- O número de página física constitui a parte mais significativa do endereço físico, enquanto o offset de página, que não precisa ser alterado, constitui a parte menos significativa.
- O número de bits no campo offset de página determina o tamanho da página.
- O endereço virtual não precisa corresponder ao número de páginas endereçáveis com o endereço físico
- Conceito de memória ilimitada

Endereço virtual



Endereço físico

FIGURA 5.20 Mapeamento de um endereço virtual em um endereço físico.

O tamanho de página é 2¹² = 4KB. O número de páginas físicas permitido na memória é 2¹⁸, já que o número de página física contém 18 bits. Portanto, a memória principal pode ter, no máximo, 1GB, enquanto o espaço de endereço virtual possui 4GB.

Problemas

- Alto custo de uma falha (falta de página)
 - Milhões de ciclos de clocks para ser processada.

Resolver

- As páginas devem ser grandes o suficiente para tentar amortizar o longo tempo de acesso. Tamanhos de 4KB a 16KB, são comuns.
- Organizações que reduzem a taxa de falta de páginas A principal técnica usada é permitir o posicionamento totalmente associativo das páginas de memorias
- As faltas de páginas podem ser tradas em nível de software porque o overhead será pequeno se comparado com tempo de acesso ao disco.
- Os sistemas de memorias virtuais usam o write back.

Continua