

TP2 — Paginador xv6

Bruno Cesar Pimenta Fernandes — 2013007161

- [Repositório, com a documentação atualizada \(README.md\)](#)

Introdução

Neste trabalho prático, modificamos o sistema xv6, aplicando conceitos de memória virtual aprendidos em aula (em particular, o copy-on-write).

Parte 1: Comando date

Na primeira parte do trabalho, foi implementado o comando date no xv6. Foi seguido o tutorial como especificado.

Na implementação da função `sys_date()` em `sysproc.c`, foi usada a função `cmostime()` da biblioteca `date.h`, que armazena a data e o horário atual do sistema (em UTC) nos campos da struct `rtctime` passada como parâmetro.

Na implementação do comando `date`, escrito em `date.c`, basta imprimir na saída os campos da `rtctime` recebidos pela chamada de sistema implementada.

Parte 2: Chamadas de sistema auxiliares

Para implementar a chamada `num_pages()` basta seguir o tutorial e na implementação em `sysproc.c`, na função `sys_num_pages()`, dividir o tamanho do processo atual (indicado por `myproc()->sz`) pelo tamanho das páginas do sistema, que está definido na macro `PGSIZE`.

Para implementar a chamada `virt2real()`, em `sys_virt2real()`, foi feito algo parecido com a implementação de `walkpgdir()`, usando o diretório do processo atual para encontrar a tabela de páginas correspondente e a partir dela encontrando o endereço real que corresponde ao endereço virtual passado como parâmetro.

Parte 3: Páginas Copy-on-Write

Para implementar as páginas copy-on-write:

- Foi adicionado um campo na struct `kmem` em `kalloc.c`, `pgref_cnt`. Este campo é um array que mantém os contadores de referências das molduras das páginas. Ele é inicializado junto com a estrutura do alocador de memória física. Cada vez que uma moldura é alocada, seu contador é setado para 1. Cada vez que a moldura é desalocada, o contador decrementa, e a moldura só é liberada quando o contador é 0.
- `forkcow()` é uma versão do `fork()` que utiliza `copyuvmcow()` ao invés de `copyuvm()` (do arquivo `vm.c`) para referenciar a tabela do parent ao invés de copiá-la.
- Foi definido o macro `PTE_COW` como 0x800 para servir de flag para as páginas copy-on-write sendo usadas nas chamadas `forkcow()`. Observe que 0x800 pode ser usado para referenciar um bit livre da

tabela de páginas (AVL na figura).

- `copyvmcow()` seta a flag `PTE_COW` (como dito acima) e remove a flag de permissão de escrita `PTE_W`, para que a tabela seja read-only. Ao contrário da original, essa função não copia para uma nova tabela, ela apenas retorna uma referência à do parent. Além disso, ela incrementa o contador de referências de moldura, já que um novo processo child está sendo criado. Note que antes de retornar, é dado o flush na TLB para garantir que não haja inconsistências.
- Para tratar os pagefaults, foi adicionada uma cláusula no switch de `trap.c` que indica que um pagefault ocorreu (`trapno == T_PGFLT`). Além disso, como especificado, devemos verificar se o pagefault é de escrita utilizando as flags do trap (`tf->err & 0x2`).
- A função que trata as pagefaults foi definida em `vm.c`. A `pagefault_handler()` primeiro garante que a flag `PTE_COW` está setada, e pega o contador de referência correspondente. Se o contador for igual a 1, não é necessário criar uma nova página. Basta remover a flag `PTE_COW` e setar a página como writeable usando a flag `PTE_W`. Se for maior que 1, uma nova página é criada. Nesse caso, é decrementado o contador de referências da página original, pois, obviamente, o child passa a referenciar uma página diferente.

Conclusão

Apesar de algumas dificuldades com o código, o trabalho ajudou bastante a aprender sobre o sistemas de paginação e processos, não só no xv6, mas sim em geral.