Trabalho 3 - Memória Mapeada

June 6, 2017

Memória virtual via paginação

Cada processo tem sua própria tabela de páginas

```
//processo A
int* p = (int*)0x0004d780;
*p = 665;
*p = 665);
//processo B
int* p = (int*)0x0004d780;
++*((int*)0x0004d780);
```

Memória compartilhada

► E se dois processos quiserem compartilhar algumas páginas?

Memória compartilhada

- ► E se dois processos quiserem compartilhar algumas páginas?
- Mapeiam-se a páginas lógicas para a mesma página física

```
//processo A //processo B

mmap(0x0004d780, 4096, ...);
int* p = (int*)0x0004d780;
int* p = (int*)0x0004d780;
*p = 665;
++*((int*)0x0004d780);
assert(*p == 666);
```

Mapeamento de arquivo em memória

- Uma página pode estar na área de swap no disco
- Area de swap pode ser um arquivo

Mapeamento de arquivo em memória

- Uma página pode estar na área de swap no disco
- Area de swap pode ser um arquivo
- ► É possível mapear uma região da memória para um arquivo
- Multiplos processos podem fazer o mapeamento

Vantages do Mapeamento de arquivo em memória

- Evita cópias:
 - fread e fwrite envolvem cópias para areas de buffer antes da operação ser efetivada
 - Sockets e (named) pipes também envolvem cópias
- Escrita rápida direto na RAM (sem syscall)
- Cache em RAM grande, tamanho gerenciado pelo SO

Quando usar Mapeamento de arquivo em memória

- Arquivos grandes
- Compartilhados entre processos
- Acessos de tamanhos próximos do tamanho da página
- Vários acessos ao longo do tempo

Quando usar Mapeamento de arquivo em memória

- Arquivos grandes
- Compartilhados entre processos
- Acessos de tamanhos próximos do tamanho da página
- Vários acessos ao longo do tempo
- Cenários ruins:
 - Arquivos pequenos
 - Acessos esparsos de poucos bytes
 - Poucos acessos

```
FILE* file = fopen(filename, "a+");
```

Abrir um arquivo

```
FILE* file = fopen(filename, "a+");
fseek(file, 0, SEEK_END);
size_t len = ftell(file);
```

Descobrir o tamanho

```
FILE* file = fopen(filename, "a+");
fseek(file, 0, SEEK_END);
size_t len = ftell(file);
void* base = mmap(NULL, ...);
```

- Criar o mapeamento
- O SO escolhe o endereço virtual

```
FILE* file = fopen(filename, "a+");
fseek(file, 0, SEEK_END);
size_t len = ftell(file);
void* base = mmap(NULL, len, ...);
```

- Criar o mapeamento
- Tamanho do mapeamento

```
FILE* file = fopen(filename, "a+");
fseek(file, 0, SEEK_END);
size_t len = ftell(file);
void* base = mmap(NULL, len, PROT_READ|PROT_WRITE, ...);
```

- Criar o mapeamento
- Permissão de leitura e escrita

```
FILE* file = fopen(filename, "a+");
fseek(file, 0, SEEK_END);
size_t len = ftell(file);
void* base = mmap(NULL, len, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_SHARD)
...);
```

- Criar o mapeamento
- Modificações visíveis por outros processos

```
FILE* file = fopen(filename, "a+");
fseek(file, 0, SEEK_END);
size_t len = ftell(file);
void* base = mmap(NULL, len, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_SHARD
fileno(file), 0);
```

- Criar o mapeamento
- Descritor de arquivo mapeado e offset

Em Java

GC move objetos na memória

Em Java

- GC move objetos na memória
- ► Solução: MappedByteBuffer

```
FileChannel ch = FileChannel.open(path, READ, WRITE);
```

- ▶ java.nio
- Leitura e escrita

```
FileChannel ch = FileChannel.open(path, READ, WRITE);
MappedByteBuffer mb = ch.map(READ_WRITE, 0, size);
```

- ► Modo: READ_WRITE, READ_ONLY, PRIVATE
- Offset dentro do arquivo
- Tamanho do mapeamento

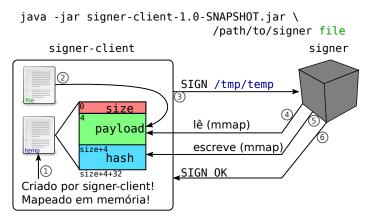
```
FileChannel ch = FileChannel.open(path, READ, WRITE);
MappedByteBuffer mb = ch.map(READ_WRITE, 0, size);
mb.put((byte)127);
mb.position(666);
int value = mb.getInt();
```

Escreve byte na posição atual

```
FileChannel ch = FileChannel.open(path, READ, WRITE);
MappedByteBuffer mb = ch.map(READ_WRITE, 0, size);
mb.put((byte)127);
mb.position(666);
int value = mb.getInt();
```

- Escreve byte na posição atual
- Lê um inteiro (4 bytes) da posição 666

Trabalho 3



Pipes

- ▶ signer recebe comandos via *stdin*
- ▶ echo -ne "SIGN file\nEND " | ./signer
- Como que o processo pai (signer-client) pode mandar comandos?

Pipes

- signer recebe comandos via stdin
- ▶ echo -ne "SIGN file\nEND " | ./signer
- Como que o processo pai (signer-client) pode mandar comandos?
- Da mesma forma, com um pipe

▶ Pai cria dois pipes: pin e pou

pipe(pin);

▶ Pai cria dois pipes: pin e pou

pipe(pin);

Pai chama fork()

- Pai cria dois pipes: pin e pou
- ▶ Pai chama fork()

Pai

Fecha ponta de escr. de pou e de leit. de pin

Filho

Fecha ponta de leit. de pou e de escr. de pin

pipe(pin);

- Pai cria dois pipes: pin e pou
- Pai chama fork()

Pai

Fecha ponta de escr. de pou e de leit. de pin

Filho

Fecha ponta de leit. de pou e de escr. de pin

pipe(pin);

- Fecha stdout e redireciona pra ponta de escr. de pou
- ► Fecha stdin e redireciona pra ponta de leit. de pin

dup2(1, pou[1]); dup2(0, pin[0]);



- Pai cria dois pipes: pin e pou
- ▶ Pai chama fork()

Pai

- Fecha ponta de escr. de pou e de leit. de pin
- Lê e escreve das pontas abertas como arquivos

pipe(pin);

Filho

- Fecha ponta de leit. de pou e de escr. de pin
- ► Fecha stdout e redireciona pra ponta de escr. de pou
- Fecha stdin e redireciona pra ponta de leit. de pin

- Pai cria dois pipes: pin e pou
- ▶ Pai chama fork()

Pai

- Fecha ponta de escr. de pou e de leit. de pin
- Lê e escreve das pontas abertas como arquivos

pipe(pin);

Filho

- Fecha ponta de leit. de pou e de escr. de pin
- ► Fecha stdout e redireciona pra ponta de escr. de pou
- Fecha stdin e redireciona pra ponta de leit. de pin
- exec()
- Usa stdin e stdout normalmente



ProcessBuilder builder = new ProcessBuilder()

Idioma Builder: parâmetros nomeados

```
ProcessBuilder builder = new ProcessBuilder()
    .command("/usr/bin/echo", "Quack")
```

Programa e argumentos

Inicia o processo e espera pelo término

ProcessBuilder já implementa o piping dos streams do filho.