

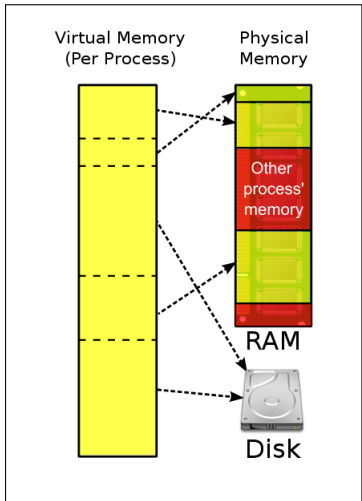
Laborator 7

Memoria virtuală

Sisteme de Operare

31 martie - 6 aprilie 2011

- ▶ Mecanism folosit implicit..
 - ▶ de către nucleul sistemului de operare pentru a implementa o politică eficientă de gestiune a memoriei
 - ▶ ce astfel de optimizări cunoașteți?



imagine preluată de pe wikipedia.org

- ▶ .. dar și explicit, pentru a mapa în spațiul de adresă al unui proces:
 - ▶ fișiere
 - ▶ memorie
 - ▶ dispozitive

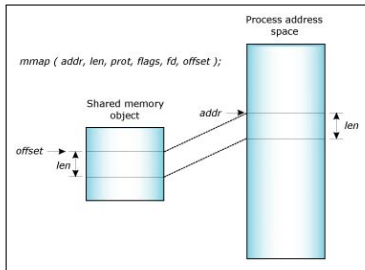
- ▶ Mapare fișiere
 - ▶ memorie partajată
 - ▶ paginare la cerere
 - ▶ biblioteci partajate

- ▶ Mapare memorie
 - ▶ pentru alocarea unei cantități mari de memorie

- ▶ Mapare dispozitive
 - ▶ acces direct la memoria dispozitivului
 - ▶ când ar putea fi necesar?

- ▶ Accesare fișier similar cu un vector
- ▶ Maparile pot depăși dimensiunea memoriei fizice
- ▶ Nu pot fi mapate dispozitive cu acces secvențial (socket-uri, pipe-uri)
- ▶ Unitate: pagina (număr întreg, alinieri)
- ▶ Familia de funcții mmap(2)

▶ mmap/munmap



- ▶ start poate fi NULL
- ▶ prot: PROT_READ, PROT_WRITE, PROT_EXEC, PROT_NONE
- ▶ flags: MAP_PRIVATE, MAP_SHARED, MAP_FIXED, MAP_LOCKED, MAP_ANONYMOUS (pt mapare memorie)
- ▶ mapare memorie: ignoră fd și offset
- ▶ msync - sincronizare explicită fişier cu maparea din memorie

- ▶ CreateFileMapping/OpenFileMapping
 - ▶ primeşte HANDLE fişier
 - ▶ tip mapare: PAGE_READONLY, PAGE_READWRITE, PAGE_WRITECOPY

- ▶ MapViewOfFile
 - ▶ primeşte HANDLE FileMapping
 - ▶ mod acces: FILE_MAP_READ, FILE_MAP_WRITE, FILE_MAP_COPY

- ▶ UnmapMapViewOfFile

- ▶ VirtualAlloc/VirtualAllocEx
 - ▶ tip operație: MEM_RESERVE, MEM_COMMIT, MEM_RESET
 - ▶ start poate fi NULL; multiplu de 4KB pentru alocare și 64KB pentru rezervare

- ▶ VirtualFree/VirtualFreeEx
 - ▶ tip operație: MEM_DECOMMIT, MEM_RELEASE

- ▶ Interogarea zonelor mapate VirtualQuery/VirtualQueryEx
 - ▶ adresa de start a zonei, protecție, dimensiune
 - ▶ struct _MEMORY_BASIC_INFORMATION

- ▶ Accese la memorie nonconforme cu drepturile
 - ▶ Linux - generează semnale SIGBUS, SIGSEGV
 - ▶ sigaction, siginfo_t
 - ▶ Windows - generează excepții
 - ▶ AddVectoredExceptionHandler, VectoredHandler
- ▶ Linux - mprotect
 - ▶ acces: PROT_READ, PROT_WRITE, PROT_EXEC, PROT_NONE
 - ▶ adresa multiplu de dimensiunea unei pagini
- ▶ Windows - VirtualProtect/VirtualProtectEx
 - ▶ pt regiuni alocate cu VirtualAlloc/VirtualAllocEx folosind MEM_RESERVE

- ▶ Utilă pentru procese care trebuie să execute anumite acțiuni la momente de timp bine determinate
- ▶ Nu se va mai face swapout - ulterioare nu mai produc page fault
- ▶ Linux
 - ▶ mlock
 - ▶ mlockall
 - ▶ flags: MCL_CURRENT, MCL_FUTURE
 - ▶ munlock/munlockall
- ▶ Windows
 - ▶ VirtualLock/VirtualLockEx
 - ▶ rezultat: TRUE succes, FALSE altfel
 - ▶ VirtualUnlock/VirtualUnlockEx

- ▶ Câte page fault-uri se pot genera în urma execuției următorului cod:

```
char *a = malloc(5000);
memset(a, 0, 5000);
```
- ▶ De ce este apelul malloc mai rapid decât calloc?
- ▶ Pot două procese să partajeze o pagină virtuală?
- ▶ Dacă un access la memorie durează 50 ns, cât durează execuția următorului cod:

```
int a[1030];
a[0] = a[1029] = 42;
```

 Presupunem că avem un sistem cu paginare simplă.