Západočeská univerzita v Plzni Fakulta aplikovaných věd Katedra informatiky a výpočetní techniky

Semestrální práce

KIV/OS Simulace operačního systému

Obsah

1	Zad	ání		2
2	Analýza			
	2.1	Kerne	1	4
		2.1.1	Procesy	5
		2.1.2	Vlákna	5
	2.2	I/O .		6
		2.2.1	Souborový systém	6
		2.2.2	Shell	6
		2.2.3	Roury	7
		2.2.4	Přesměrování	7
3	Implementace 8			
	3.1	Proces	sy a vlákna	8
	3.2	I/O .		10
		3.2.1	Souborový systém FAT12	10
		3.2.2	I/O funkce	10
		3.2.3	Roury	10
		3.2.4	Přesměrování	10
		3.2.5	Shell	11
4	Záv	ěr		13

1 Zadání

- Vytvořte virtuální stroj, který bude simulovat OS
- Součástí bude shell s gramatikou cmd, tj. včetně exit
- Vytvoříte ekvivalenty standardních příkazů a programů
 - echo, cd, dir, md, rd, type, find /v ""/c, sort, tasklist, shutdown
 - * cd a dir musí umět relativní cesty
 - * dir musí umět /S
 - * echo musí umět @echo on a off
 - * type musí umět vypsat jak stdin, tak musí umět vypsat soubor
 - Dále vytvoříte programy rgen a freq
 - rgen bude vypisovat náhodně vygenerovaná čísla v plovoucí čárce na stdout, dokud mu nepřijde EOF, ETX, nebo EOT
 - freq bude číst z stdin a sestaví frekvenční tabulku bytů, kterou pak vypíše pro všechny byty s frekvencí větší než 0 ve formátu: "0x
- Implementujte roury a přesměrování
- Nebudete přistupovat na souborový systém, ale použijete simulovaný disk se souborovým systémem FAT12
 - Součástí zadání je obraz diskety FreeDOS 1.2, vůči kterému budou prováděny testy při hodnocení semestrální práce
 - V DOSBoxu ho lze připojit příkazem: imgmount d fdos1_2_floppy.img
 -size 512,63,16,1

Při zpracování tohoto zadání použijte a dále pracujte s kostrou tohoto řešení, kterou najdete v archívu os_simulator.zip. Součástí archívu, ve složce compiled, je soubory checker.exe a test.exe. Soubor checker.exe je validátor semestrálních prací. Soubor test.exe generuje možný testovací vstup pro vaši semestrální práci.

Vaše vypracování si před odevzdáním zkontrolujte programem checker.exe. V souboru checker.ini si upravte položku Setup_Environment_Command,

v sekci General, tak, aby obsahovala cestu dle vaší instalace Visual Studia. Např. vzorové odevzdání otestujete příkazem "compiledbackslashcharvzorove odevzdani.zip", spuštěného v kořenovém adresáři rozbaleného archívu. Odevzdávaný archív nemá obsahovat žádné soubory navíc a program musí úspěšně proběhnout.

2 Analýza

2.1 Kernel

Jádro operačního systému, je program, který je při startu zaveden do operační paměti a zůstává v ní až do jeho ukončneí. Po zavedení je jádru předáno řízení, dokončí inicializaci hardwaru. Zajišťuje správu prostředků (procesor, pamět, periferní zařízení).

Jádro může být:

- monolitické obsahuje veškeré funkce
- mikrojádro obsahuje jen ty nejdůležitější a zbylé běží v uživatelském prostoru
- hybdridní kombinace obou předchozích

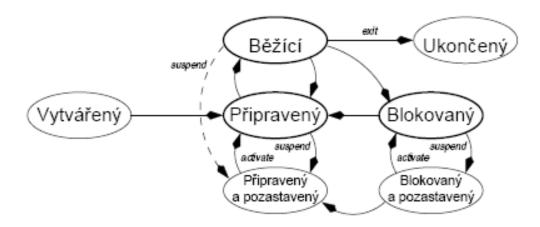
2.1.1 Procesy

Proces je instance běžícího programu a informace o procesu jsou drženy v PCB (Process Controll Block). Jádro vlastní tabulku procesů, kde jeden záznam tabulky je jeden PCB, tedy jeden proces.

PCB obsahuje:

- identifikátor procesu PID
- obsah registrů např. čítač instrukcí PC (Program Counter adresa následující strojové instrukce)
- adresní prostor procesu
- priorita
- I/O informace alokovaná I/O zařízení, seznam otevřených souborů apod.

Proces může nabývat celkem pěti základní stavů "Nový / Vytvořený", "Připravený" (čeká na spuštění), "Běžící", "Blokovaný" (zablokován čekáním na I/O akci nebo uvolnění prostředku) a "Ukončený". Dalšími stavy mohou být "Připravený + Pozastavený" a "Blokovaný + Pozastavený".



Obrázek 2.1: Stavy procesů

2.1.2 Vlákna

Ve většině operačních systémů je vlákno součásti konkretního procesu. Stejně jako proces, i vlákna májí uložené informace v tabulce jako záznamy nazý-

vající se TCB (Thread Controll Block).

TCB obsahuje:

- identifikátor vlákna TID
- ukazatel na záznam procesu PCB
- ukazatel na zásobník SP (Stack Pointer)
- obsah registrů např. čítač instrukcí PC (Program Counter adresa následující strojové instrukce)
- stav vlákna
- I/O informace alokovaná I/O zařízení, seznam otevřených souborů apod.

2.2 I/O

Jedná se rozhraní vstupní a výstupních funkcí, které slouží ke komunikaci s hardwarem, jako jsou paměťová média (disky), klávesnice, myš apod. Patří sem také komunikace se souborovým systémem.

2.2.1 Souborový systém

Umožňuje správu dat uložených na paměťových médiích. Skládá se z implementace souborového systému (více disků více souborových systému), dále z virtuálního souborového systému (rozhraní nezávislé na konkrétním souborovém systému) a nakonec rozhraní určené ke komunikaci mezi jádrem a virtuálním souborovým systémem.

2.2.2 Shell

Shell je program, který umožňuje uživateli zadávat příkazy. Stará se o kontrolu vstupu a provádí příkazy případně systémovým voláním posílá příkaz jádru.

Systémové volání se používá jako obrana proti neoprávněnému přístupu např. pouze jádro má přístup k souborovému systému. Výsledek systémového volání posílá jádro zpět procesu, který ho volal.

2.2.3 Roury

Roura představuje meziprocesovou komunikaci dvou současně spuštěných procesů, kde výstup jednoho je poslán na vstup druhého. Lze jí reprezentovat souborem kam mají přístup oba procesy a jeden do souboru zapisuje a druhý z něj čte (Producent – Konzument).

2.2.4 Přesměrování

Jedná se o způsob přesměrování vstupu na jiný než standardní výstup např. výpis řetězce do konzole můžeme přesměrovat do souboru. Stejně tak to funguje i opačně např. obsah souboru se použije jako vstup.

3 Implementace

3.1 Procesy a vlákna

Záznam o procesu (PCB) je reprezentován třídou Process a jsou ukládány do mapy (tabulky) ve třídě Process Controller. Proměnně třídy Process:

- process_name název procesu
- pid identifikátor procesu
- process_tid identifikátor hlávního vlákna
- state stav procesu
- threads mapa resp. tabulka vláken
- working_dir pracovní adresář
- working_dir_sector sektor, na kterém začínají data pracovního adresáře
- handle_in vstup procesu
- handle_out výstup procesu

Záznam o vlákně (TCB) je reprezentován třídou Thread a jsou uloženy v tabulce daného procesu, kterému náleží. Proměnně třídy Thread:

- tid identifikátor vlákna
- pid identifikátor procesu, kterému vlákno náleží
- state stav vlákna
- std_tid identifikátor vlákna standardní knihovny C++
- std thread instance vlákna standardní knihovny C++
- entry point vstupní bod vlákna
- regs registry
- args argumenty
- exit_code návratová hodnota při ukončení procesu
- cond podmínková proměnná
- mutex zámek
- waked_by_handler identifikátor budícího procesu
- waiting_handles mapa vláken (identifikátorů), na které dané vlákno čeká
- sleeped handles mapa uspaných vláken (identifikátorů)
- terminate_handles mapa vláken (identifikátorů) pro ukončení

Nový proces se po spuštění hlavního vlákna přesune do stavu Ready a po jeho ukončení do stavu Exited.

Nové vlákno se při vytvoření nastaví na Ready a po zadání funkce Start() se stav nastaví na Running. Dalšími funkcemi pro úpravu stavu (činosti) vlákna jsou Stop(), která vláknu nastaví stav Blocked, funkce Join() vlákno nastaví jako Exited a poslední Restart(waiting_tid) probudí čekající vlákno.

Třída Process_Controller obsahuje funkce pro klonování procesů či vláken a funkce pro jejich synchronizaci Notify, Notify All a Wait For().

3.2 I/O

3.2.1 Souborový systém FAT12

Jako souborový systém byla použita FAT12 (viz Zadání). Hlavní vstupní třídou do souborového systému je FAT12, který obsahuje proměnné boot_sector (první sektor disku s parametry souborového systému), drive_id (identifikátor disku), table_phys (8bitová fyzická tabulka na disku) a table_logic (12bitová logická tabulka sektorů transformovaná z fyzické).

3.2.2 I/O funkce

V knihovně RTL je několik funkcí určených pro práci se vstupem a výstupem. Funkce z RTL knihovny využívají systémová volání.

- Open_File() otevření souboru / vytvoření souboru
- Write_File() zápis dat na výstup
- Read File() čtení dat ze vstupu
- Seek() nastavení pozice, které se má číst / zapisovat
- Close_Handle() zavření handlu (zavření souboru)
- Delete_File() smazání souboru

3.2.3 Roury

Pro vytvoření roury je v knihovně RTL implementována funkce Create_Pipe(). Vyžaduje dva handly (dva procesy), kde jeden je na vstupu do roury a druhý je na jejím výstupu. Funkcionalita je implementována jako problém Producenta – Konzumenta.

3.2.4 Přesměrování

Součástí implementace je přesměrování vstupu do souboru i ze souboru na výstup. V případě přesměrování do souboru, se při jeho neexistenci soubor vytvoří a zapisuje se do nového. Pokud je nastaveno přesměrování ven ze souboru, tak se kontruluje, zda soubor exituje (musí existovat).

3.2.5 Shell

Parsování a spouštění příkazů

Před voláním příkazů je potřeba vstup zkontrolovat. Vstup rozdělen podle mezer na tokeny a postupně je plněna třída Command. První token na vstupu je vždy volaný příkaz a nasledně se načítají parametry. V případě, že je nalezen operátor roury nebo přesměrování je načítán nový příkaz jako bychom měli nový vstup. Pokud je nalezen operátor přesměrování, tak je zbytek vstupu načten jako jméno souboru.

Po dokončení je příkaz (příkazy) spuštěn a čeká se na jeho dokončení.

cd

Slouží pro změnu pracovního adresáře. Nejprve se závolá funkce knihovny RTL Set_Working_Directory() s novým adresářem. Pokud je vše v pořádku, tak nový pracovní adresář lze získat příkazem Get_Working_Directory(), taktéž z knihovny RTL.

dir

Pro vypsání položek ve vybraném adresáři.

echo

Vypíše vše co předáno jako argument. Pokud je jako argument "on" / "off", tak se vypisování zapne / vypne. Pokud je příkaz zavolán bez argumentů, tak vypíše aktuální stav. V případě zadání argumentu "/?", vypíše se pomocný řetězec.

find

Příkaz vrací počet řádek souboru předaného v argumentech. Argumenty musí být ve formátu "/v ""/c nazev_souboru".

freq

Načítá ze vstupu jednotlivé znaky a z nich vytváří frekveční tabulku. Co použitý znak to počet výskytů v řetězci.

md

Vytvoření adresáře se zadaným jménem.

rd

Maže položku souborového systému. V případě mazaní složky je musí být složka prázdná.

rgen

Generuje náhodná čísla pomocí funkce rand() dokud se na vstupu neobjeví EOF nebo není stisknut ENTER. Implementace je rozdělena na dvě vlákna, kde jedno generuje čísla a druhé naslouchá na vstupu.

shutdown

Zavolá funkci z knihovny RTL Shutdown() a ukončí simulátor operačního systému.

\mathbf{sort}

Seřádí a vypíše vstup. Nejdříve rozdělí vstup na řádky a ty následně seřadí pomocí standardní funkce "sort()".

tasklist

Vypíše informace o probíhajících procesech, které jsou ukládány do souboru "procfs". Ten je otevřen, vypsán jeho obsah a zase zavřen.

type

Načítá data ze standardního vstupu nebo ze souboru do string jazyka C++. Na konci celý řetězec výpíše na výstup.

4 Závěr

Pro vytvoření simulátoru bylo vycházeno z dodané kostry. Program při spuštění nevykazuje žádné chyby, ale při zadání příkazu vznikne výjimka při "condition_variable.wait()". Pravděpodobně i ze stejného důvodu práci nelze zkontrolovat pomocí programu "checker.exe".