

OS MMXX

MIT ;)

<https://pdos.csail.mit.edu/6.828/2020>

Struktura prednasky

- 1. motivacia
- 2. struktura predmetu
- 3. uvod do os
- 4. systemove volania

1. cast: MOTIVACIA

Ciele predmetu

- Detailnejšie pochopenie OS
- Ako:
 - Navrh
 - Implementacia
- malinkatY OS ;)

Naco je dobry OS

- Aplikacie (izolacia \leftrightarrow zdielanie)
- Sluzby (hw \rightarrow app, spravodlivost)
- Hardver (vykon)

Co chcú aplikacie od OS

- Prístup k hardveru, čo vyžaduje:
 - Abstrakciu hardveru (problem ovladacov)
 - Multiplexovanie hw medzi aplikaciami
- Izolovanie poskodenyých aplikácií od zvyšku OS
- Komunikáciu medzi sebou

Ake služby od OS očakávame

- Procesy
- Pamat
- Prístup ku suborom
- Adresarova struktura
- Bezpečnosť
- Siet
- Viaceri používatelia
- Komunikácia medzi aplikáciami (IPC)
- ...

Co znamena abstrakcia hw?

- Prístup ku hw spravovany jadrom na zaklade ziadosti aplikacie
- Jednotne rozhranie k roznyh zariadeniam toho isteho typu (zbernica)
- Programator ovladaca sa moze sustredit iba na jednu cast OS

Ako vyzerá abstrakcia OS?

- Aplikácie využívajú služby jadra cez tzv. systemové volania (syscalls)
- Příklad z Unix systémov:

```
fd = open("subor.txt", 1);  
write(fd, "ahoj svjete!\n", 13);  
pid = fork();
```

Preco sa venovat takejto oblasti?

- Sklbenie vedomosti: AIPr, PT, OOP
- Cielom je vidiet realny program (jadro), ktorý:
 - Musi byt extremne efektivny (rychlost), ale na druhej strane dostatočne abstraktny (prenositelny na ine platformy)
 - Musi byt vykonny (vela sluzieb a moznosti), ale pritom jednoduchy (zlozeny z jednoducho nahraditelnych blokov)

Preco sa venovat takejto oblasti?

- Naucit sa mysliet, spravne navrhovat a implementovat algoritmy, ktore medzi sebou spolupracuju
- Vyuzit vsetky doteraz ziskane vedomosti a sklbit ich
- OS je najkomplexnejši program vobec

Linux 4.8-rc7 19.9.2016

```
y@ellYah:/usr/src/linux-4.8-rc7$ cloc .  
55460 text files.  
54971 unique files.  
9923 files ignored.
```

```
http://cloc.sourceforge.net v 1.56 T=192.0 s (235.7 files/s, 106196.6 lines/s)
```

Language	files	blank	comment	code
C	23425	2258325	2074816	11503172
C/C++ Header	17771	433230	741250	2835111
Assembly	1433	48266	63102	294019
make	2217	8254	7915	34510
Perl	49	5183	3760	27188
Bourne Shell	201	2199	3513	11559
Python	44	1579	1917	9262
yacc	8	655	355	4327
HTML	3	512	0	4289
lex	8	299	289	1894
ASP.Net	19	133	0	1615
Bourne Again Shell	46	355	260	1585
C++	1	231	58	1581
awk	10	132	131	1138
NAnt scripts	2	128	0	475
Pascal	3	49	0	231
Lisp	1	63	0	218
Objective C++	1	55	0	189
m4	1	15	1	95
XSLT	6	13	27	71
vim script	1	3	12	27
CSS	1	12	22	25
sed	2	0	25	16
Teamcenter def	1	0	2	5
SUM:	45254	2759691	2897455	14732603

Linux 4.13.1 10.9.2017

```
y@ellYah:/usr/src/linux-4.13.1$ cloc .  
60545 text files.  
60002 unique files.  
11247 files ignored.
```

```
http://cloc.sourceforge.net v 1.56 T=211.0 s (232.3 files/s, 108178.4 lines/s)
```

Language	files	blank	comment	code
C	25241	2468666	2227885	12531579
C/C++ Header	19482	484063	907454	3641969
Assembly	1434	49263	64821	298076
make	2362	8582	8151	36990
Perl	50	5061	3707	26293
Bourne Shell	246	3091	4180	15853
Python	72	2099	2426	12018
HTML	3	565	0	4730
yacc	9	682	357	4530
lex	8	302	301	1906
C++	7	287	71	1838
ASP.Net	32	158	0	1808
Bourne Again Shell	47	384	312	1713
awk	12	185	170	1510
NAnt scripts	2	158	0	588
Pascal	3	49	0	231
Objective C++	1	55	0	189
m4	1	15	1	95
XSLT	5	13	26	61
CSS	1	14	23	35
vim script	1	3	12	27
Teamcenter def	1	0	2	6
sed	1	2	5	5
SUM:	49021	3023697	3219904	16582050

Linux 4.19-rc3 10.9.2018

```
y@ellYah:/mnt/data1/skola/os/2018/___prednasky/01/linux-4.19-rc3$ cloc .  
61684 text files.  
61262 unique files.  
12218 files ignored.
```

```
http://cloc.sourceforge.net v 1.56 T=225.0 s (219.2 files/s, 104909.5 lines/s)
```

Language	files	blank	comment	code
C	26078	2586063	2268480	13128894
C/C++ Header	18861	492135	903746	3659127
Assembly	1323	47331	61174	278057
make	2386	8738	9443	37957
Bourne Shell	376	6571	5894	28200
Perl	55	5426	4004	27407
Python	102	2775	2975	15979
HTML	5	670	0	5497
yacc	9	701	375	4648
lex	8	326	315	2006
ASP.Net	38	191	0	1981
C++	7	286	77	1844
Bourne Again Shell	51	352	318	1722
awk	11	170	155	1386
NAnt scripts	2	155	0	588
Teamcenter def	2	14	2	100
m4	1	15	1	95
XSLT	5	13	26	61
CSS	1	18	27	44
vim script	1	3	12	27
Ruby	1	4	0	25
sed	1	2	5	5
SUM:	49324	3151959	3257029	17195650

Linux 5.3 16.9.2019

```
y@e11Yah: /mnt/data1/skola/os/2019/prednasky/01/linux-5.3$ cloc .
```

```
65218 text files.  
64765 unique files.  
13172 files ignored.
```

```
github.com/AlDanial/cloc v 1.70 T=227.84 s (228.6 files/s, 110043.8 lines/s)
```

Language	files	blank	comment	code
C	27407	2706938	2262021	13772088
C/C++ Header	19656	523220	932408	4108616
Assembly	1327	47356	101761	230264
JSON	246	1	0	154515
Bourne Shell	543	11429	8786	45784
make	2508	9291	10602	40883
Perl	56	5590	4069	27896
Python	108	4374	4082	23575
YAML	115	2076	659	11118
HTML	5	656	0	5446
yacc	9	698	361	4627
lex	8	332	306	2013
C++	8	300	82	1871
Bourne Again Shell	51	354	296	1748
awk	11	171	148	1387
NAnt script	2	145	0	545
Markdown	2	133	0	423
Windows Module Definition	2	15	0	109
m4	1	15	1	95
CSS	1	27	28	72
XSLT	5	13	26	61
vim script	1	3	12	27
Ruby	1	4	0	25
INI	1	1	0	6
sed	1	2	5	5
SUM:	52075	3313144	3325653	18433199

Linux 5.9-rc6 21.9.2020

```
y@eLLYah:~/Downloads/linux$ cloc .  
69961 text files.  
69491 unique files.  
13491 files ignored.
```

```
github.com/AlDanial/cloc v 1.70 T=244.08 s (231.5 files/s, 111430.5 lines/s)
```

Language	files	blank	comment	code
C	29197	2899589	2366428	14779106
C/C++ Header	21121	588338	1022657	4640386
Assembly	1275	45959	98965	225130
JSON	287	0	0	165799
YAML	1088	18476	4963	83572
Bourne Shell	657	16812	11349	65983
make	2592	9806	10864	44176
Perl	60	6686	4767	34393
Python	123	5345	4606	27918
yacc	9	695	354	4755
lex	9	349	304	2130
C++	8	326	87	1934
Bourne Again Shell	52	338	297	1750
awk	10	139	116	1051
NAnt script	2	143	0	549
Windows Module Definition	2	15	0	109
m4	1	15	1	95
CSS	1	28	29	80
XSLT	5	13	26	61
vim script	1	3	12	27
Ruby	1	4	0	25
INI	1	1	0	6
sed	1	2	5	5
SUM:	56503	3593082	3525830	20079040

```
y@eLLYah:~/Downloads/linux$ █
```

2016 → 2017

- +5000 nových suborov
- +220 000 riadkov komentarov
- +1 000 000 riadkov kodu v C
- +800 000 riadkov v hlavickovych suboroch C

- +4000 riadkov kodu v ASM !!!

2017 → 2018

- +1 500 nových suborov
- +37 125 riadkov komentarov
- +600 000 riadkov kodu v C
- +500 000 riadkov v hlavickovych suboroch C

- +20 000 riadkov kodu v ASM !!! (5x viac ako rok predtym)

2018 → 2019

- +3 500 nových suborov
- +68 000 riadkov komentarov
- +640 000 riadkov kodu v C
- +450 000 riadkov v hlavickovych suboroch C !!!
(v roku 2018 iba 17 000)

- -50 000 riadkov kodu v ASM (odstranenie viacerych archaickych hw architektur)

2019 → 2020

- +4 400 nových suborov
- +200 000 riadkov komentarov
- +1 000 000 riadkov kodu v C
- +450 000 riadkov v hlavickovych suboroch C

- -5 000 riadkov kodu v ASM

- Rok 2019/2020 bol priblizne tak plodny ako rok 2016/2017 ;) a uz sme na 20 mil. riadkoch :D

S cim sa potykame v B-OS? xv6

```
os2019@os2019-VirtualBox:~/xv6-riscv-fall2020$ cloc kernel/
```

```
46 text files.  
46 unique files.  
1 file ignored.
```

```
github.com/AlDanial/cloc v 1.82 T=0.04 s (1110.1 files/s, 155853.5 lines/s)
```

```
-----  
Language                files          blank          comment          code  
-----  
C                        24            674            804            3488  
C/C++ Header            17            133            157            738  
Assembly                 4             32             78            214  
-----  
SUM:                     45            839            1039           4440  
-----
```

2. cast: STRUKTURA PREDMETU

Struktura predmetu

- Stranka: <https://uim.fei.stuba.sk/predmet/b-os>
- Kurz podľa MIT:
<https://pdos.csail.mit.edu/6.828>
- Praca na predmete:
 - Priebežne programovanie uloh počas semestra
 - Hodnotenie každy samostatne

Struktura predmetu

- Prednasky:
 - Zakladna teoria OS
 - Pohlad na implementaciju systemu xv6
- Cvicenia:
 - Systemove programovanie (systemove volania)
 - Zakladne veci OS (napr. sprava pamate)
 - Doplnanie funkcionality do xv6

Cvicenia a praca doma

- Praca na doma (DU) pozostava z 2 casti:
 - Priprava na dalsiu prednasku podla pokynov!!!
 - Vypracovanie uloh pre dany tyzden
- Ohodnocovanie cinnosti:
 - Nahodne (napr. kontrolou doma ako socialka)
 - Nepracovanie na ulohach pocas cvika → NZ (t.j. kto nechce pracovat na OS, nech ani na cviko radsej nejde, alebo nech sa nepripaja ku vysielaniu)

Pracovne prostredie

- Virtuálka (odporucame Virtual Box)
- Debian (alebo Ubuntu alebo ina distro)
- Qemu (vlastne zostavenie vitane)
- Xv6 (cielove prostredie)

- Vlastne stroje! (alebo nejake v prenajme)

Hodnotenie (1)

- Akýkoľvek identifikovaný pokus o podvod:
 - Disciplinárna komisia FEI STU
 - FX hodnotenie z predmetu
- Nutná (**nie postacujúca**) podmienka získania hodnotenia lepšieho než FX
 - Vyplnenie evaluácie
 - Kontrola vyplnenia evaluácie môže byť (individuálne) na konci semestra

Hodnotenie (2)

- Bonusy a malusy podľa ľubovôle prednasajúceho a cvičiaceho
- 2x 20b test počas semestra v rámci seminára vo štvrtok o 8:00
 - 6. týždeň (štvrtok 29. október 2020)
 - 12. týždeň (štvrtok 10. december 2020)
- 1x 60b skuska

Obsah hodnotenia

- Cvicenia:
 - Pripravenost na cvicenie (cvicenia budu “meskat” jeden tyzden za prebranim ucivom!)
 - Pripravenost zdrojakov
 - Cvicenia su KONZULTACNE!
- Testy:
 - Vedomosti
- Prednasky:
 - Pripravenost na prednasku podla pokynov (napriklad nastudovat nejaku literaturu a pod.)

3. cast: UVOD DO OS

Ocakavanja od OS

Ocakavania od OS

- Podpora viacerych veci SUCASNE

Ocakavania od OS

- Podpora viacerych veci SUCASNE
- Zdielanie a prerozdelenie zdrojov hw (CPU pre procesy, pamat, disk, tlaciaren, mys, monitor, sietova karta...)

Ocakavania od OS

- Podpora viacerych veci SUCASNE
- Zdielanie a prerozdelenie zdrojov hw (CPU pre procesy, pamat, disk, tlaciaren, mys, monitor, sietova karta...)
- Izolacia procesov (aby nemohol jeden nicit druhy len tak, z cirej zloby)

Ocakavania od OS

- Podpora viacerych veci SUCASNE
- Zdielanie a prerozdelenie zdrojov hw (CPU pre procesy, pamat, disk, tlaciaren, mys, monitor, sietova karta...)
- Izolacia procesov (aby nemohol jeden nicit druhy len tak, z cirej zloby)
- Komunikacia procesov je vsak tiez potrebna

Poziadavky na OS

1) Multiplex

2) Izolovanie

3) Interakcia

Preco multiplex?

- Co keby sme nemali OS, ale kazda aplikacia by pomocou nejakej kniznice priamo pristupovala k hw, ktory potrebuje?
- Vid niektore vnorene (embedded) aplikacie

Preco multiplex?

- Ak by bola aplikacia jedina, OK

Preco multiplex?

- Ak by bola aplikacia jedina, OK
- Ak je ich viac, musela by byt kazda “slusna”, museli by spolupracovat (kooperativny multitasking (dnes oznacovany ako “asynchrone programovanie”))

Preco multiplex?

- Ak by bola aplikacia jedina, OK
- Ak je ich viac, musela by byt kazda “slusna”, museli by spolupracovat (kooperativny multitasking (dnes oznacovany ako “asynchrone programovanie”))
- Aplikacie su casto plne chyb... a nie su vzdy slusne

Preco izolacia?

- Aby sa zachovala “spravodlivosť” pri pridelovaní hw, oddelíme aplikácie

Preco izolacia?

- Aby sa zachovala “spravodlivost” pri pridelo vani hw, oddelime aplikacie
- Pristup aplikacii nie k hw, ale k abstrakcii hw cez sluzbu OS (priklad: pristup na disk cez system. volania open(), read(), write(), close())

Preco izolacia?

- Aby sa zachovala “spravodlivost” pri pridelo vani hw, oddelime aplikacie
- Pristup aplikacii nie k hw, ale k abstrakcii hw cez sluzbu OS (priklad: pristup na disk cez system. volania `open()`, `read()`, `write()`, `close()`)
- Vyhody:
 - Abstraktnej si pristup aplikacie (nemusi pouzivat cisla sektorov, ale mena suborov)
 - Nepride ku chybe pri praci s diskom

Preco interakcia?

- Ak máme izolovaný beh aplikácie, ako by medzi sebou mohli priamo komunikovať?

Preco interakcia?

- Ak máme izolované beh aplikácie, ako by medzi sebou mohli priamo komunikovať?
- Nepriamo cez služby OS:
 - Suborové popisovacie (deskriptory)
 - Mapovanie pamäte
 - Siet

Uzivateľský priestor

- Silná izolácia si vyžaduje presne definované API (prístupové body ku službám jadra)

Uzivateľský priestor

- Silná izolácia si vyžaduje presne definované API (prístupové body ku službám jadra)
- Aplikácia by nemala byť schopná pristupovať k interným dátovým štruktúram a inštrukciám jadra

Uzivateľský priestor

- Silná izolácia si vyžaduje presne definované API (prístupové body ku službám jadra)
- Aplikácia by nemala byť schopná pristupovať k interným dátovým štruktúram a inštrukciám jadra
- CPU poskytuje hw podporu takejto ochrany

User / Kernel space

- Moderne CPU poskytujú minimalne 2 režimy činnosti

User / Kernel space

- Moderne CPU poskytujú minimalne 2 režimy činnosti:
 - **Kernel** mod (všetky instrukcie CPU povolené), napríklad priamy prístup k zariadeniam

User / Kernel space

- Moderne CPU poskytujú minimalne 2 režimy činnosti:
 - **Kernel** mod (všetky instrukcie CPU povolené), napríklad priamy prístup k zariadeniam
 - **User** mod (nie všetky instrukcie CPU povolené); ak aplikácia v tomto mode skúsi vykonať privilegovanú instrukciu, vyvolá sa výnimka a OS má možnosť “prehovoriť do duše” tejto apke. Zväčša tým, že zneutráli jej existenciu ;)

User / Kernel space

- Aplikacia beziaca v rezime “user mod” bezi v tzv. priestore uzivatela (“**user space**”)
- Program beziaci v rezime CPU “kernel mod” sa vykonava v tzv. priestore jadra (“**kernel space**”)
- V pripade OS sa takemuto programu vravi “jadro” - angl. “**kernel**”

•Co vsetko ma bezat v jadre?

- Vsetky sys volania? → monoliticke jadro
 - Vsetko potrebne v jadre
 - Rozne casti jadra mozu priamo komunikovat (napr. spolocny buffer pre virtualnu pamat a suborovy system)
 - Problem je prave to, ze vsetko je v jadre a vsetko moze/chce komunikovat so vsetkym → komplexne rozhrania, sirenje chyb napriec celym jadrom
 - V pripade chyby hrozi pad celeho jadra a tym systemu, vyzaduje sa restart pocitaca

•Co vsetko ma bezat v jadre?

- Minimalna funkcionalita → mikrokernel
 - Sluzby OS bezia v priestore uzivatela, vtedy sa taketo aplikacie volaju servery
 - Na vyuzivanie sluzieb serverov je definovane rozhranie, tzv. posielanie sprav serverom
 - Funkcionalita mikrojadra: spustanie aplikacii, posielanie sprav, sprístupnovanie hw

Priklady z praxe

- Linux
 - Monoliticke jadro
 - Niektore sluzby v user space (graficky subsystem)

- Xv6
 - Monoliticke jadro
 - Tak malo sluzieb, ze jadro je mensie ako niektore mikrojadra ;)

4. cast: Systemmove volania

Systemove volania

- Priklady systemovych volani ukazane v xv6

Systemove volania

- Príklady systemových volaní ukazane v xv6
- Xv6 ma tradicny navrh podľa UNIX

Systemove volania

- Priklady systemovych volani ukazane v xv6
- Xv6 ma tradicny navrh podla UNIX, ale uplne jednoduchy; nutne prestudovat a porozumiet knihe o xv6 (ako a preco)

Systemove volania UNIX

- Priklady systemovych volani ukazane v xv6
- Xv6 ma tradicny navrh podla UNIX, ale uplne jednoduchy; nutne prestudovat a porozumiet knihe o xv6 (ako a preco)
- Preco UNIX?

Systemove volania UNIX

- Príklady systemovych volani ukazane v xv6
- Xv6 ma tradicny navrh podla UNIX, ale uplne jednoduchy; nutne prestudovat a porozumiet knihe o xv6 (ako a preco)
- Preco UNIX?
 - Dobra dokumentacia
 - Cisty navrh
 - Siroke nasadenie

Systemové volania UNIX

- Xv6 bezi na architekture RISC
- Preto ho treba spustat pomocou virtualizacie nastrojom Qemu

- (ukazka spustenia: `make qemu`)

SV read/write

- Prvy priklad systemovych volani: 'copy.c'
- Kopiruje vstup na vystup ;)

SV read/write

- Prvy priklad systemovych volani: 'copy.c'
- Kopiruje vstup na vystup ;)
- Napisany v jazyku C

SV read/write

- Prvy priklad systemovych volani: 'copy.c'
- Kopiruje vstup na vystup ;)
- Napisany v jazyku C
- Vyuziva 2 systemove volania: read a write

SV read/write

- Prvy argument je FD (file deskriptor)

SV read/write

- Prvy argument je FD (file deskriptor)
 - Informuje jadro, o ktory subor sa jedna
 - Subor, na ktory odkazuje, musi uz byt otvoreny!!!

SV read/write

- Prvy argument je FD (file deskriptor)
 - Informuje jadro, o ktory subor sa jedna
 - Subor, na ktory odkazuje, musi uz byt otvoreny!!!
 - V systeme UNIX je takmer “vsetko” subor (subor, znakove zariadenie, blokove zariadenie, soket...)

SV read/write

- Prvy argument je FD (file deskriptor)
 - Informuje jadro, o ktory subor sa jedna
 - Subor, na ktory odkazuje, musi byt otvoreny!!!
 - V systeme UNIX je takmer “vsetko” subor (subor, znakove zariadenie, blokove zariadenie, soket...)
 - Proces (co to je?) moze mat otvorených vela suborov, pouzivat vela deskriptorov

SV read/write

- Prvy argument je FD (file deskriptor)
 - Informuje jadro, o ktory subor sa jedna
 - Subor, na ktory odkazuje, musi byt otvoreny!!!
 - V systeme UNIX je takmer “vsetko” subor (subor, znakove zariadenie, blokove zariadenie, soket...)
 - Proces (?) moze mat otvorených vela suborov, pouzivat vela deskriptorov
 - **!!! FD 0** “standard input”, **FD 1** “standard output”, **FD 2** “standard error output” **!!!**

SV read/write

- Druhý argument je pamätové miesto

SV read/write

- Druhy argument je pamatove miesto
 - Read(): kam sa uložia údaje nacistane ZO suboru

SV read/write

- Druhy argument je pamatove miesto
 - Read(): kam sa uložia údaje načítané ZO suboru
 - Write(): skadiaľ sa zoberú údaje pri zápise DO suboru

SV read/write

- Druhý argument je pamätové miesto
 - Read(): kam sa uložia údaje načítané ZO suboru
 - Write(): skadiaľ sa zoberu údaje pri zápise DO suboru
- Tretí argument je veľkosť (počet bajtov!!!)
 - Pri čítaní (read) možno načítať menej, ale nie viac!
 - Podobne pri zápise (write)

SV read/write

- Navratova hodnota systemoveho volania
read/write: pocet nacistanych/zapisanych bajtov

SV read/write

- Navratova hodnota systemoveho volania read/write: pocet nacistanych/zapisanych bajtov
- Read() a write() neriesia format udajov; UNIX I/O su v binarnej forme retazce bajtov (1B = 8b)
- Interpretacia prudu bajtov ostava na aplikacii

SV read/write

(ukazka behu aplikacie a kod aplikacie copy.c)

SV open

- Skadial sa beru suborove popisovace (ako sa v uzivatelskom programe ziska/nastavi hodnota premennej fd)?

SV open

- Příklad: open.c, vytvorenie suboru

SV open

- Příklad: open.c, vytvorenie suboru
 - ./open
 - ./cat output.txt

SV open

- Příklad: open.c, vytvorenie suboru
 - ./open
 - ./cat output.txt
- FD je male cele cislo, startuje sa od 0

SV open

- Příklad: open.c, vytvoření souboru
 - ./open
 - ./cat output.txt
- FD je malé celé číslo, začíná od 0
- FD je indexem do tabulky procesu (?) (o této tabulce se stará jádro OS)

SV open

- Příklad: open.c, vytvoření souboru
 - ./open
 - ./cat output.txt
- FD je malé celé číslo, začíná se od 0
- FD je indexem do tabulky procesu (?) (o této tabulce se stará jádro OS)
- Každý proces má vlastní tabulku! (např. fd 3 ukazuje na různé soubory v různých procesech)

SV open

- Pozor na kontrolu chyb!!!
- Příkladiky na prednaske tuto kontrolu neobsahuju (pre jednoduchosť a názornosť jadra funkcionality)

SV open

- Pozor na kontrolu chyb!!!
- Prikklady na prednaske tuto kontrolu neobsahuju (pre jednoduchosť a názornosť jadra funkcionality)
- User/kernel diagram pre open
- Man 2 open
- Prikklady open.c, cat.c

User space

Proces 8841

int fd

Proces 1421

int fd

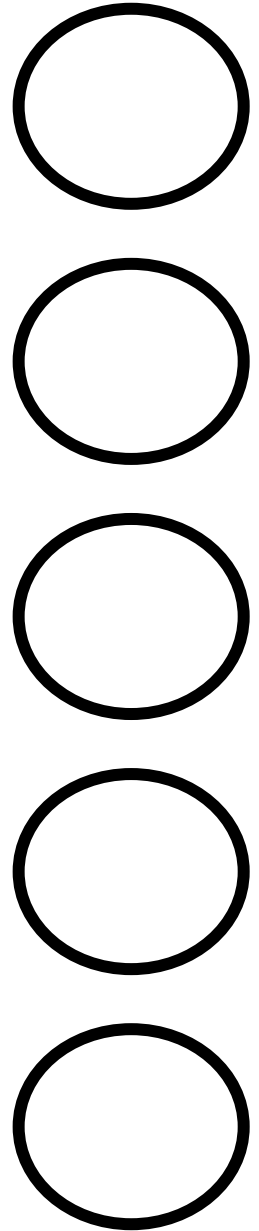
Kernel space

Tabulka procesov

·	
·	
·	
PID File Descr. Table	
0	
1	
2	
3	
4	
5	
...	
PID File Descr. Table	
0	
1	
2	
3	
4	
5	
...	
·	
·	
·	

Tabulka otvorených
suborov systemu

·
·
·
status _____ offset _____ refcnt _____ inode_ptr
...
·
·
·
status _____ offset _____ refcnt _____ inode_ptr
...
·
·
·
status _____ offset _____ refcnt _____ inode_ptr
...
·
·
·



SV open

- Co vsetko sa udeje pri vyvolani systemoveho volania (v nasom pripade open)?

SV open

- Co vsetko sa udeje pri vyvolani systemoveho volania (v nasom pripade open)?
- Z pohladu uzivatela ide o akoby funkciu, ale v podstate sa jedna o specialnu instrukciu procesora s nejakymi parametrami

SV open

- Hw uchova registre procesora

SV open

- Hw uchova registre procesora
- Hw zvysi uroven opraveni procesora

SV open

- Hw uchova registre procesora
- Hw zvysi uroven opraveni procesora
- Hw zabezpeci vyvolanie vstupneho bodu do jadra OS

SV open

- Hw uchova registre procesora
- Hw zvysi uroven opraveni procesora
- Hw zabezpeci vyvolanie vstupneho bodu do jadra OS
- Vyvola sa funkcia na spracovanie open() (moze to chvilku trvat – praca s diskom, aktualizacia dat jadra ako tabulka FD, vyrovnavacia pamat)

SV open

- Hw uchova registre procesora
- Hw zvysi uroven opraveni procesora
- Hw zabezpeci vyvolanie vstupneho bodu do jadra OS
- Vyvola sa funkcia na spracovanie open() (moze to chvilku trvat – praca s diskom, aktualizacia dat jadra ako tabulka FD, vyrovnavacia pamat)
- Obnovia sa registre procesora pre proces

SV open

- Hw uchova registre procesora
- Hw zvysi uroven opraveni procesora
- Hw zabezpeci vyvolanie vstupneho bodu do jadra OS
- Vyvola sa funkcia na spracovanie open() (moze to chvilku trvat – praca s diskom, aktualizacia dat jadra ako tabulka FD, vyrovnavacia pamat)
- Obnovia sa registre procesora pre proces
- Znizi sa uroven opraveni procesora

SV open

- Hw uchova registre procesora
- Hw zvysi uroven opraveni procesora
- Hw zabezpeci vyvolanie vstupneho bodu do jadra OS
- Vyvola sa funkcia na spracovanie open() (moze to chvilku trvat – praca s diskom, aktualizacia dat jadra ako tabulka FD, vyrovnavacia pamat)
- Obnovia sa registre procesora pre proces
- Znizi sa uroven opraveni procesora
- Obnovi sa bez procesu v uzivatelskom rezime

SV open

- Vid instrukcia `ecall` v `*.asm` suboroch priecinka `user/`
- Napriklad `open.asm`

Do budúcej prednasky PRECITAT kapitulu 1 z knizky:

<https://pdos.csail.mit.edu/6.828/2020/xv6/book-riscv-rev1.pdf>

SV fork

- Zrod noveho procesu

SV fork

- Zrod noveho procesu
- Co je to shell?

SV fork

- Zrod noveho procesu
- Co je to shell?
- Program (utilitka) prikazoveho riadku urcena na komunikaciu s OS
- Velmi vela systemovych volani je dosiahnuteľna (vykonateľna) pomocou tohto programu
- Jedna sa o povodne rozhranie s OS pre system UNIX

SV fork

- Pre kazdy prikaz napisany v programe shell sa vytvori novy proces (napr. echo ahoj)

SV fork

- Pre kazdy prikaz napisany v programe shell sa vytvori novy proces (napr. echo ahoj)
- Ako? Pomocou systemoveho volania “fork”

SV fork

- Pre kazdy prikaz napisany v programe shell sa vytvori novy proces (napr. echo ahoj)
- Ako? Pomocou systemoveho volania “vidlicka”
- Preto vidlicka?

SV fork

- Pre kazdy prikaz napisany v programe shell sa vytvori novy proces (napr. echo ahoj)
- Ako? Pomocou systemoveho volania “vidlicka”
- Preto vidlicka? Lebo sa proces rozdvoji!
Skopiruju sa instrukcie, udaje, registre, tabulka FD, ostatne interne udaje o procese...

SV fork

- Pre kazdy prikaz napisany v programe shell sa vytvori novy proces (napr. echo ahoj)
- Ako? Pomocou systemoveho volania “vidlicka”
- Preto vidlicka? Lebo sa proces rozdvoji!
Skopiruju sa instrukcie, udaje, registre, tabulka FD, ostatne interne udaje o procese...
- Bude jestvovat iba jedina odlisnost, a to PID; novo vytvoreny proces dostane novy identifikator v OS

SV fork

- Ako sa potom odlisia rodic a dieta, ako vobec zacne potomok “zit”? Ako sa “narodi”?

SV fork

- Ako sa potom odlisia rodic a dieta, ako vobec zacne potomok “zit”? Ako sa “narodi”?
- Zvlastnostou systemoveho volania fork je to, ze jeden krat je vyvolane (rodic zavola fork()), ale dva krat sa vykona navrat z jadra OS!!!!!!!!!!!!!!!

SV fork

- Ako sa potom odlisia rodic a dieta, ako vobec zacne potomok “zit”? Ako sa “narodi”?
- Zvlastnostou systemoveho volania fork je to, ze jeden krat je vyvolane (rodic zavola fork()), ale dva krat sa vykona navrat z jadra OS!!!!!!!!!!!!!!!
- Raz pre rodica, druhy raz pre potomka

SV fork

- Ako sa potom odlisia rodic a dieta, ako vobec zacne potomok “zit”? Ako sa “narodi”?
- Zvlastnostou systemoveho volania fork je to, ze jeden krat je vyvolane (rodic zavola fork()), ale dva krat sa vykona navrat z jadra OS!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!
- Raz pre rodica, druhy raz pre potomka
- Ako ich odlisime, ked vykonavaju rovnaky kod (kedze sa potomkovi skopiroval kod rodica?)

SV fork

- Odlisuje ich navratova hodnota volania fork

SV fork

- Odlisuje ich navratova hodnota volania fork
- <0 znamena chybu
- >0 znamena rodica
- $=0$ znamena potomka

SV fork

- Odlisuje ich navratova hodnota volania fork
- <0 znamena chybu
- >0 znamena rodica
- $=0$ znamena potomka

```
pid = fork()
```

```
if (pid == 0) → dieta
```

```
if (pid > 0) → rodic
```

SV fork

(ukazka fork.c a forkwait.c)

SV fork

- Pomocou `fork()` vieme zduplikovat proces programu shell... ale ako spustime nejaky program?

SV exec

- Nahradenie aktualneho procesu inym zo suboru na disku

SV exec

- Ako shell spusti prikaz 'echo ahoj'?

SV exec

- Ako shell spusti prikaz 'echo ahoj'?
- Program echo je ulozeny niekde na disku (instrukcie programu spolu s inicializovanymi udajmi od prekladaca a linkera)

SV exec

- Volanie `exec()` nahradi v pamati (RAM) aktualny proces instrukciami noveho procesu; tieto instrukcie sa nacistaju z disku; ako sa to deje?

SV exec

- Volanie `exec()` nahradi v pamati (RAM) aktualny proces instrukciami noveho procesu; tieto instrukcie sa nacistaju z disku; ako sa to deje?
 - Zrusia sa instrukcie a data aktualneho procesu, ktory vyvolal `exec()`
 - Nahraju sa do pamate RAM instrukcie a data novo spustaneho procesu z disku
 - Zachovaju sa niektore interne udaje patriace k procesu, ktory vyvolal `exec()` (napr. tabulka FD)

SV exec

- `exec(program_na_disku, argumenty_programu)`

SV exec

- `exec(program_na_disku, argumenty_programu)`
- `argumenty_programu` sa odovzdaju funkcii `main()`
- Vid `echo.c` ako sa manipuluje s argumentami

SV exec

- Príklad forkexec
 - Fork() vytvorí kópiu rodiča
 - Exec() sa spustí v potomkovi
 - Wait() v rodičovi čaká na ukončenie potomka

SV exec

- Príklad forkexec
 - Fork() vytvorí kópiu rodiča
 - Exec() sa spustí v potomkovi
 - Wait() v rodičovi čaká na ukončenie potomka
- Shell vykonáva sekvenciu fork-exec-wait pre každý zadávaný príkaz (wait sa môže vynechať, ak chceme spustiť príkaz 'na pozadí', t.j. asynchrónne)

Priklad redirect

- Presmerovanie vystupu programu do suboru na disku (miesto vypisania na monitore)

Priklad redirect

- Presmerovanie vystupu programu do suboru na disku (miesto vypisania na monitore)
- Co sa deje pri 'echo ahoj > output.txt'?

Priklad redirect

- Presmerovanie vystupu programu do suboru na disku (miesto vypisania na monitore)
- Co sa deje pri 'echo ahoj > output.txt'?
 - Fork v rodicovi (shell); wait v rodicovi
 - **Zmena FD 1**, exec 'echo' v potomkovi

Priklad redirect

- Opakovanie: fd 0, fd 1, fd 2 !!!!!

Priklad redirect

- Opakovanie: fd 0, fd 1, fd 2 !!!!!
- Poucenie: SV open() pouzije vzdy NAJMENSI volny (t.j. aktualne nepouzity) index do tabulky FD !!!!!!!

Priklad redirect

- Dosledok 1:
 - Ak chceme nahradiť fd 1 našim suborom output.txt, musíme vykonať operácie v nasledovnom poradí:
 1. `close(1)`
 2. `open('output.txt')`

Priklad redirect

- Dosledok 1:
 - Ak chceme nahradiť fd 1 našim suborom output.txt, musíme vykonať operácie v nasledovnom poradí:
 1. `close(1)`
 2. `open('output.txt')`
- Dosledok 2:
 - Program echo nič 'netuší' o presmerovaní!!!!!!
 - Všetko sa deje na úrovni programu shell

Příklad redirect

- Echo pracuje s deskriptormi 0 a 1:
 - Cita vždy z fd 0
 - Zapisuje vždy do fd 1
- Vďaka zachovaniu tabulky FD pri SV exec() vieme vymeniť to, kam 'ukazuje' FD 1; echo stále bude používať na výstup FD 1, ale v skutočnosti pôjde výstup do súboru

Příklad redirect

(příklad redirect.c, echo.c)

Komunikacia medzi procesmi

Komunikacia medzi procesmi

- Pomocou rury

Komunikacia medzi procesmi

- Pomocou rury: ma 2 konce; jeden na citanie, druhy na zapis

Komunikacia medzi procesmi

- Pomocou rury: ma 2 konce; jeden na citanie, druhy na zapis
- Ako je rura 'robena' v programe shell?
 - `$ ls | grep x`

Komunikacia medzi procesmi

- Pomocou systemoveho volania pipe()

Komunikacia medzi procesmi

- Pomocou systemoveho volania `pipe()`
- Vytvori sa par FD (pri `open` iba jeden FD, pri `pipe` dva FD) !!!!!
 - Cita sa z prveho
 - Zapisuje sa do druheho

Komunikacia medzi procesmi

- Pomocou systemoveho volania pipe()
- Vytvori sa par FD (pri open iba jeden FD, pri pipe dva FD) !!!!!
 - Cita sa z prveho
 - Zapisuje sa do druheho

(priklad pipe1.c)

Komunikacia medzi procesmi

- Ak chcem použiť ruru na komunikáciu medzi procesmi (na čo ine by sme ju použili, že?), musíme správne skombinovať `SV fork()` a `pipe()`

Komunikacia medzi procesmi

- Ak chcem pouzít ruru na komunikáciu medzi procesmi (na čo ine by sme ju použili, že?), musíme správne skombinovať `SV fork()` a `pipe()`
- Příklad 'ls | grep x':
 - Shell vytvorí ruru
 - Shell urobí fork (2x!!!!) (jeden pre ls, druhý pre grep)
 - Nahradí fd 1 vo forku pre ls za zapisovací koniec rury
 - Nahradí fd 0 vo forku pre grep za citací koniec rury
 - Vykona exec pre ls a grep

Komunikacia medzi procesmi

- Obrazok prepojenia 'ls | grep x'

(ukazka pipe2.c)

Citanie obsahu priecinka

Citanie obsahu priecinka

- Ako ls ziska zoznam suborov (poloziek) adresara?
- Adresar je iba specialny typ suboru; vieme ho otvorit a citat

(vid priklad list.c, ls.c)

Do budúcej prednasky PRECITAT kapitulu 1 z knizky:

<https://pdos.csail.mit.edu/6.828/2020/xv6/book-riscv-rev1.pdf>

MIT ;)