

Operating Systems

سیستمهای عامل

مجموعه اسلایدهای شماره ۴

دکتر خانمیرزا

h.khanmirza@kntu.ac.ir

دانشکده کامپیوتر

دانشگاه صنعتی خواجه نصیرالدین طوسی



فرآیندها Processes

- فرآیند یک abstraction برای اجرای یک برنامه است.
- در حالت سنتی (یا در تعاریف قدیمی) فرآیند عموماً دارای یک خط اجراست (یا یک ریسمان اجرایی دارد).
- در هر فرآیند دارای دو بخش اصلی است:
 - بخش کد و اجرای ترتیبی و پشت سر هم آن و حالت ذخیره شده اجرایی
 - بخش منابع محافظت شده
- منابع مورد نیاز فرآیند که شامل فضای آدرس و منابع مورد نیاز (نظیر فایل‌های باز شده) است
- این فضا همانند یک container بوده و اطلاعات آن از سایر فرآیندها جداست و توسط سیستم عامل از دسترسی‌های غیر مجاز محافظت میشود.



بلاک کنترل فرآیند (PCB)

- اطلاعات فرآیندها و ریسمانها در سیستم عامل کجا ذخیره می شود؟
- سیستم عامل چگونه می داند که کدام ریسمان باید اجرا شود؟ لیست ریسمانها و فرآیندها در کجاست؟
- اطلاعات هر فرآیند در هسته سیستم عامل در یک ساختار (struct) با نام بلاک کنترل فرآیند (Process Control Block - PCB) ذخیره می شود
- وضعیت فرآیند
- اطلاعات کاربری که فرآیند را شروع کرده، آدرس فایل اجرایی، تقدم و ...
- مدت زمان اجرا، مدت زمانی که از پردازنده استفاده کرده است، مدت زمانی که از پردازنده در حالت هسته استفاده کرده است و ...
- میزان حافظه اشغال شده (حافظه مشترک، خصوصی و ...)

زمان‌بند (scheduler)

- هسته سیستم عامل دارای یک ریسمان زمان‌بند (scheduler) است
- این بخش مشخص می‌کند در زمان تعویض زمینه ریسمان بعدی که باید اجرا شود کدام است
- یک لیست از PCBها دارد
- در حقیقت زمانی که یک فرآیند ایجاد می‌شود PCB مربوطه به لیست PCBهای زمان‌بند اضافه می‌شود

```
while(! powerOff) {

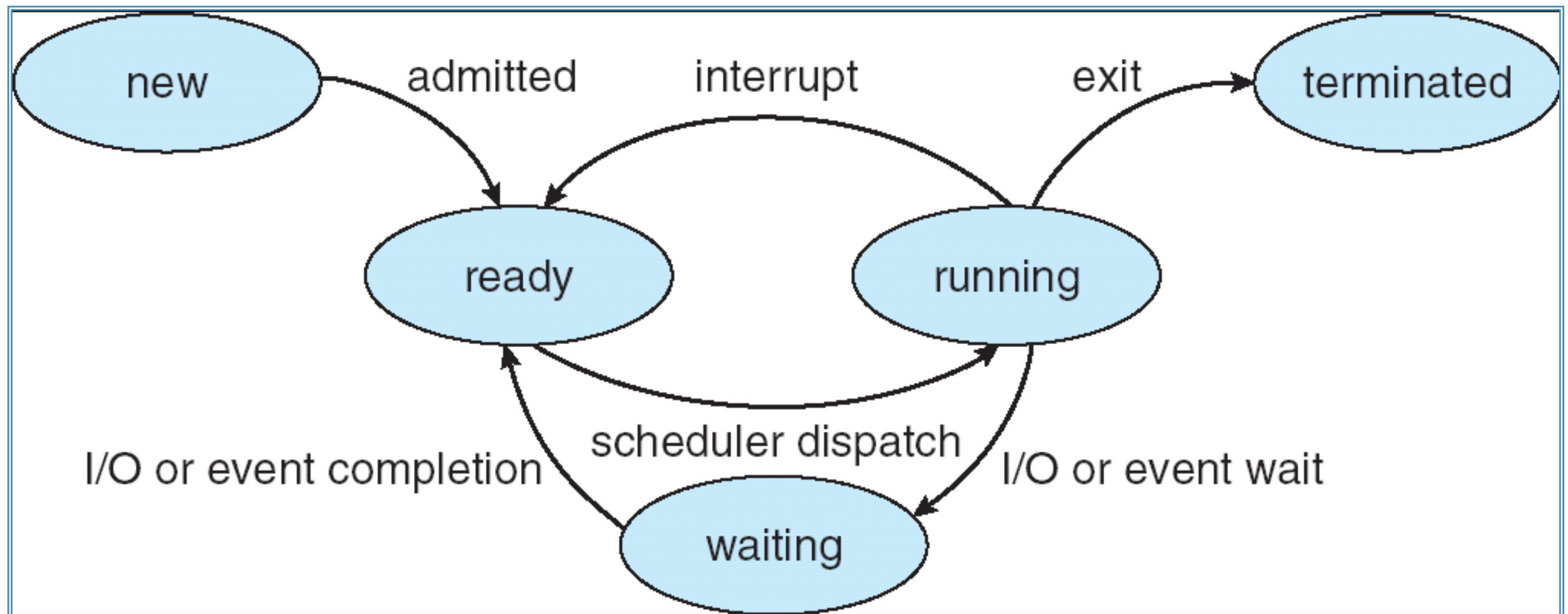
    if ( readyProcesses(PCBs) ) {
        nextPCB = selectNextProcess(PCBs);
        run( nextPCB );
    }
    else {
        run_idle_process();
    }
}
```

زمان‌بند (scheduler)

- تقریباً همه سیستم‌عاملها دارای یک فرآیند IDLE هستند
- زمانی که در یکی از هسته‌ها چیزی برای اجرا نباشد این فرآیند اجرا میشود. این فرآیند کمترین تقدم را داشته و همیشه در حالت ready است
- بنابراین هیچگاه پردازنده بدون ریسمان قابل اجرا نخواهد بود.
- در این فرآیند معمولاً مکانیزمهایی وجود دارد که پردازنده را به حالت‌های مصرف کمتر سوق میدهد و برخی فعالیتها و قسمت‌های مختلف پردازنده را خاموش میکند.

دوره زندگی فرآیندها

■ فرآیندها در طول دوره حیاتشان در حالت‌های مختلفی قرار می‌گیرند



دوره زندگی فرآیندها

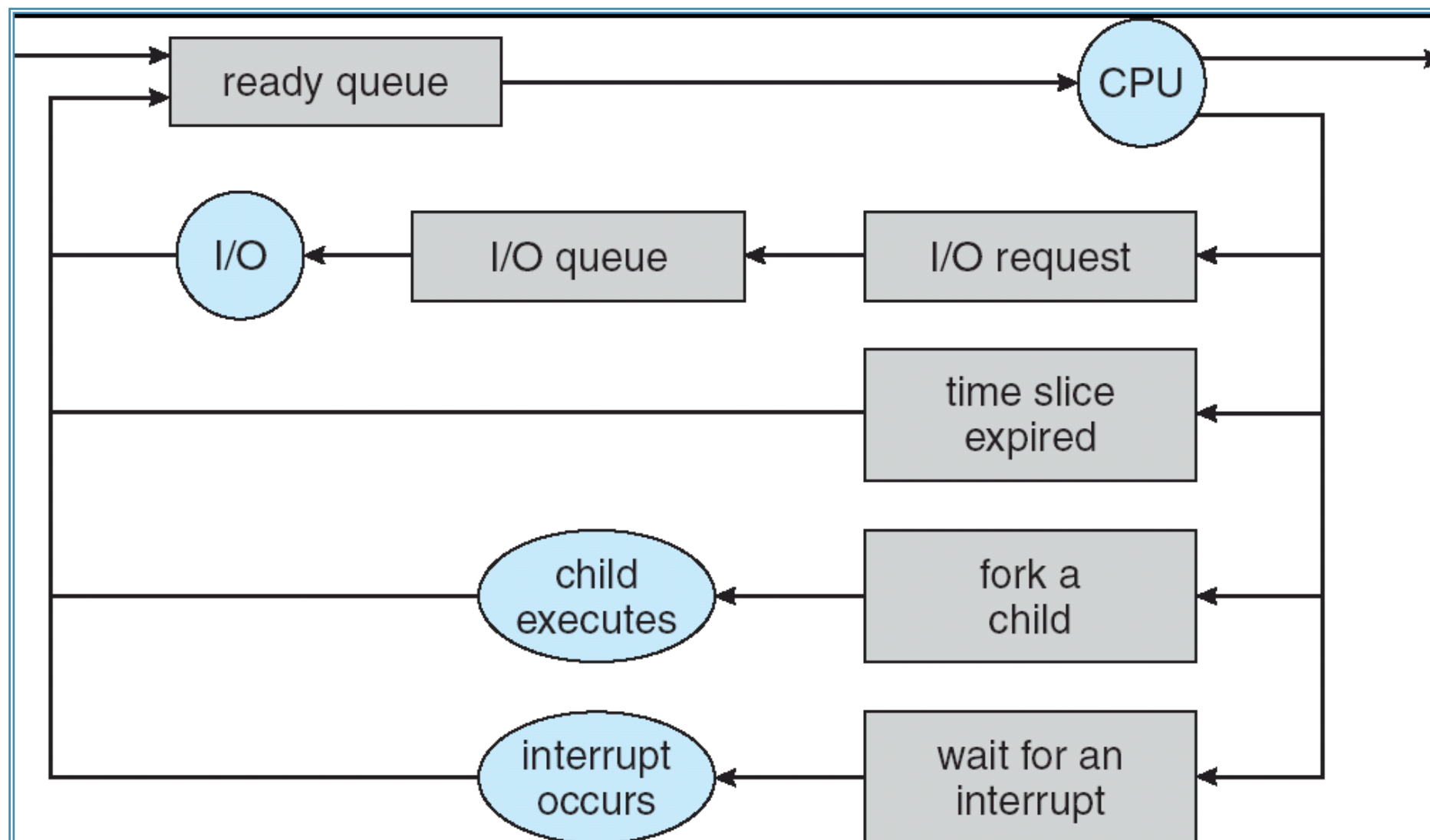
- **new – جدید:** در ابتدا فرآیند که در حال ایجاد شدن است در این وضعیت قرار دارد.
- آغاز کردن حافظه، مقدارهای اولیه برای ثباتها اختصاص پشته و heap و ... بعد که این فرآیند ایجاد شد و از ایجاد شدن صحیح آن مطمئن شدیم فرآیند به حالت ready میرود.
- **ready – آماده اجرا:** این فرآیند در صف فرآیندهای آماده قرار میگیرد. هر گاه که زمان بند این فرآیند را برای اجرا انتخاب کرد وضعیت ذخیره شده آن در پردازنده لود شده و اجرا میشود.
- **running – در حال اجرا:** فرآیند در حال اجرا روی پردازنده است. در این وضعیت ممکن است یک وقفه بیاید که باعث میشود اجرای این فرآیند متوقف شده و به صف آماده اجراها بازگردد.

دوره زندگی فرآیندها

- **waiting – بلاک شده یا منتظر:** در این حالت فرآیند منتظر یک وقفه است (مثلا دیسک). زمانی که مقدار آماده شد فرآیند به صف آماده‌ها برمیگردد.
- این حالت با **ready** متفاوت است چرا که اگر به فرآیندی که در این حالت است پردازنده بدهیم کاری برای اجرا ندارد
- **terminated – تمام شده:** زمانی که فرآیند تمام میشود فرآند به این حالت میرود. برای مدتی در این وضعیت هست چون ممکن است از مقدار برگشتی آن مثلا در فرآیند **parent** استفاده شود. برای همین مدتی در این وضعیت باقی میماند.
- تفاوت وضعیتهای **waiting** و **ready** چیست؟

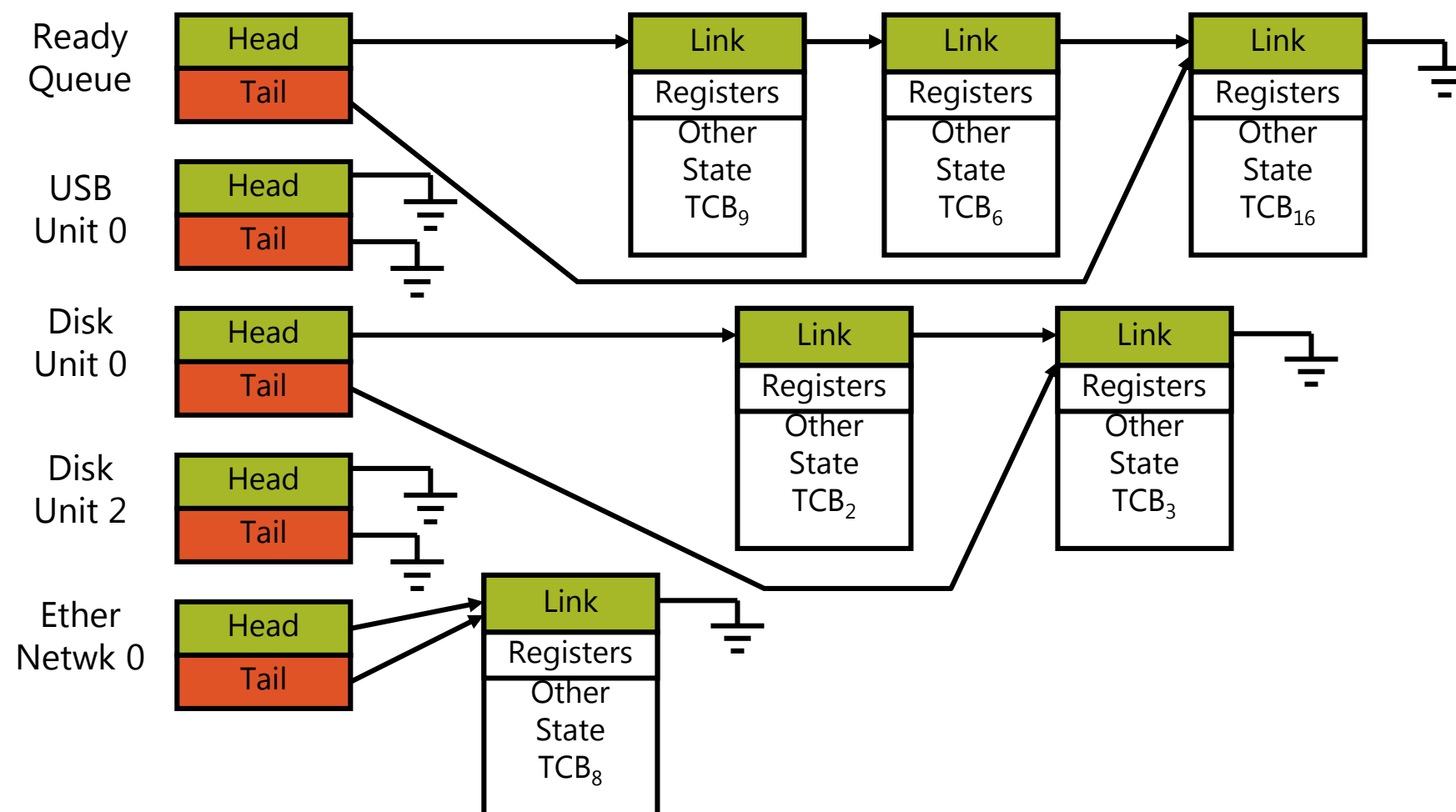
دوره زندگی فرآیندها

- PCB فرآیندها در طول مدت اجرا در صفهای مختلفی قرار می گیرد
- در حقیقت هر وضعیت برای خود یک صف مجزا دارد
- تغییر وضعیت یک فرآیند شامل جدا شدن PCB آن و الحاق به یک صف دیگر است
- ترتیب اینکه کدام فرآیندها از چه صفی به چه صفی جدا و ملحق شوند همه با زمان بند است



دوره زندگی فرآیندها

- برای منابع مختلف صفهای مختلفی در سیستم عامل تشکیل می شود تا زمان جستجوی فرآیندها به حداقل کاهش یابد
- دقت کنید که منظور از صف دقیقا روش FIFO نیست.



■ فرآیند می‌تواند IO Bound و یا CPU Bound باشد

■ IO Bound : زمانی که پردازنده در اختیار فرآیند قرار می‌گیرد پردازش کمی انجام می‌دهد و بعد منتظر IO می‌ماند یعنی بیشتر مواقع از زمان اختصاص یافته استفاده نمی‌کند

■ cpu bound : درصد عمده زمان اختصاص یافته برای استفاده از پردازنده را مصرف می‌کند و دائما در حال پردازش بوده و کمتر با تجهیزات جانبی کار دارد

دسته‌بندی فرآیندها

- فرآیند می‌تواند پیش‌زمینه (foreground) و یا پس‌زمینه (background) باشد
- فرآیندهای پیش‌زمینه عموماً فرآیندهایی هستند که در تعامل با کاربر هستند و نیازمند زمان پاسخ‌های سریعتری هستند
- فرآیندهای پس‌زمینه فرآیندهایی هستند که نیاز به تعامل با کاربر ندارند و عموماً در زمان‌بندی با تقدم پایین‌تر اجرا می‌شوند

دسته‌بندی فرآیندها

■ چندبرنامگی (multiprogramming)

- تعداد برنامه‌های آماده اجرا
- این خاصیت برای افزایش بهره‌وری پردازنده لازم است تا زمانی که یک فرآیند به حالت انتظار رفت فرآیند دیگری آماده اجرا باشد
- در حال حاضر فرض بر این است که تمام برنامه‌های آماده اجرا در حافظه هستند. بعداً توضیح می‌دهیم که لزوماً اینطور نیست

■ درجه چندبرنامگی

- تعداد فرآیندهای آماده اجرا

■ چندوظیفگی (multitasking)

- اجرای فرآیندها با مکانیزم همزمانی (concurrency یا time sharing)
- برای سیستم‌هایی که با کاربر تعامل (interactive systems) دارند این خاصیت لازم است.

مدیریت فرآیندها

- اطلاعات فرآیندها در سیستم عامل و در ساختاری با نام PCB ذخیره می‌شود
- وظیفه اصلی و بدیهی سیستم عامل اجرای آنهاست
- تمامی سیستم عامل‌ها رابط‌های برنامه‌نویسی معینی برای دریافت و یا تغییر اطلاعات فرآیندها دارند که عمدتاً این اطلاعات در PCB ذخیره شده است.


```
1  #include <stdlib.h>
2  #include <stdio.h>
3  #include <string.h>
4  #include <unistd.h>
5  #include <sys/types.h>
6  #define BUFSIZE 1024
7  int main(int argc, char *argv[]){
8      int c;
9
10     pid_t pid = getpid();    /* get current processes PID */
11     printf("My pid: %d\n", pid);
12
13     c = fgetc(stdin);
14     exit(0);
15 }
```

شناسه فرآیندها

- برنامه نوشته شده در زمان لود به فرآیند تبدیل می شود
- این برنامه شناسه فرآیند (PID) ایجاد شده را می خواند
- شناسه فرآیند یا PID عددی است که در سطح سیستم عامل برای هر فرآیند یکتاست و برای اشاره کردن به یک فرآیند در سطح سیستم عامل استفاده میشود.
- pid_t: همان integer است.
- تابع exit را میتوان با return 0 هم تعویض کرد اما این کار nice تری است!

لیست فرآیندها

- برای دیدن لیست فرآیندها می‌توان از برنامه‌های گرافیکی در سیستم عاملها استفاده نمود
 - در ویندوز TaskManager
 - در مک Activity Monitor
- برنامه‌های غیرگرافیکی هم وجود دارد که زمانی که سیستم عاملها گرافیکی نیستند می‌توان از آنها استفاده نمود
- برای دیدن شماره فرآیندها در shell میتوان از دستور ps -ae استفاده کرد
- برنامه‌های htop, top محیطی شبیه به محیط گرافیکی دارند

نمایی از برنامه TOP

hamed — top — 124x48

Processes: 403 total, 2 running, 401 sleeping, 1822 threads
 Load Avg: 2.40, 2.34, 2.41 CPU usage: 9.76% user, 7.38% sys, 82.85% idle
 SharedLibs: 230M resident, 52M data, 16M linkedit. MemRegions: 117308 total, 2576M resident, 110M private, 1115M shared.
 PhysMem: 8039M used (1570M wired), 152M unused.
 VM: 1982G vsize, 1882M framework vsize, 20343626(0) swapins, 21068569(0) swapouts.
 Networks: packets: 24843949/9120M in, 3477116/3177M out. Disks: 14459110/213G read, 6121386/198G written.

13:05:12

PID	COMMAND	%CPU	TIME	#TH	#WQ	#PORTS	MEM	PURG	CMPRS	PGRP	PPID	STATE	BOOSTS	%CPU_ME
305	WindowServer	19.1	04:54:13	10	5	3097	380M-	4392K-	95M	305	1	sleeping	*0[1]	0.00000
398	firefox	14.4	04:11:31	77	3	23733	878M	1616K	457M	398	1	sleeping	*0[22853]	0.00000
0	kernel_task	8.5	08:51:49	168/4	0	0	56M	0B	0B	0	0	running	0[0]	0.00000
28207	top	4.9	00:01.51	1/1	0	27	4796K	0B	0B	28207	28194	running	*0[1]	0.00000
28208	screencaptur	4.4	00:00.54	2	1	54-	3488K-	620K	0B	487	487	sleeping	*0[1]	0.10809
212	hidd	4.0	42:45.40	6	3	276	3060K	0B	868K	212	1	sleeping	*0[1]	0.06699
11587	dotnet	3.4	03:04:04	25	0	62+	83M+	0B	41M	11583	11586	sleeping	*0[1]	0.00000
27953	OneDrive	2.6	00:25.43	17	1	391	107M	116K	20M	27953	1	sleeping	*0[227]	0.00000
187	ss_conn_serv	1.1	78:42.04	6	0	41	632K	0B	504K	187	1	sleeping	*0[1]	0.00000
547	plugin-conta	1.1	01:43:22	42	1	8725	453M	0B	217M	398	398	sleeping	*0[1802]	0.00000
28192	Terminal	1.0	00:01.71	7	2	240	24M	3392K	0B	28192	1	sleeping	*0[31]	0.00074
25873	Microsoft Wo	0.8	08:17.08	16	8	1536	317M	3280K	166M	25873	1	sleeping	*0[3699]	0.00000
28209	screencaptur	0.5	00:00.16	4	2	156-	4216K-	0B	0B	28209	1	sleeping	*0[244+]	0.07649
397	AXVisualSupp	0.5	14:01.39	5	1	196	7760K	0B	4048K	397	1	sleeping	*0[1]	0.00000
3331	plugin-conta	0.2	32:09.81	35	1	1483	152M	0B	101M	398	398	sleeping	*0[1511]	0.00000
22312	plugin-conta	0.1	11:25.83	30	1	642	254M	0B	99M	398	398	sleeping	*0[650]	0.00000
166	powerd	0.1	03:37.59	3	2	113	2208K	0B	660K	166	1	sleeping	*0[1]	0.00000
189	launchservic	0.1	01:59.08	4	3	581-	10M-	0B	5456K	189	1	sleeping	*0[262227+]	0.00000
2896	plugin-conta	0.0	19:03.22	31	1	1297	156M	0B	119M	398	398	sleeping	*0[1564]	0.00000
27414	Microsoft Ex	0.0	07:30.24	21	8	890+	142M+	256K	124M-	27414	1	sleeping	0[2090]	0.00000
27951	mdworker_sha	0.0	00:00.73	4	1	61	6396K	0B	1276K	27951	1	sleeping	*0[1]	0.11341
1544	plugin-conta	0.0	17:35.65	33	1	1941	189M	0B	101M	398	398	sleeping	*0[1697]	0.00000
1542	plugin-conta	0.0	29:42.48	33	1	1736-	239M-	0B	155M	398	398	sleeping	*0[1695]	0.00000
16184	Finder	0.0	05:54.22	14	3	1092	172M	156K	79M	16184	1	sleeping	*0[21419]	0.00000
650	storagekitd	0.0	03:36.35	8	4	80	4848K	0B	4028K	650	1	sleeping	0[2483]	0.00000
170	logd	0.0	06:11.10	4	3	1229	33M	0B	21M	170	1	sleeping	*0[1]	0.00000
157	fsevents	0.0	04:17.40	11	1	259	6952K	0B	4396K	157	1	sleeping	*0[1]	0.00000
487	SystemUIServ	0.0	12:31.75	3	1	309-	24M-	0B	11M	487	1	sleeping	*0[20581]	0.00000
433	lockoutagent	0.0	02:23.57	4	3	73	3832K	0B	2880K	433	1	sleeping	*0[1]	0.00000
215	AirPlayXPCh	0.0	01:50.84	7	4	133	3924K	0B	2724K	215	1	sleeping	*0[1]	0.00000
6052	SafariBookma	0.0	01:40.64	6	4	74	8912K	0B	7600K	6052	1	sleeping	*0[1]	0.00000
186	opendirector	0.0	02:54.50	6	5	1093-	8880K-	60K	3476K	186	1	sleeping	*0[1]	0.00000
5452	com.apple.ge	0.0	02:10.16	4	2	112	10M+	128K	5940K	5452	1	sleeping	0[15054]	0.00000
1	launchd	0.0	20:18.84	4	3	3692-	25M-	0B	10M	1	0	sleeping	0[0]	0.00000
341	runningboard	0.0	00:28.67	4	3	170-	3440K-	0B	876K	341	1	sleeping	*3[1]	0.00000
28172	FinderSync	0.0	00:00.28	5	1	173	8148K	4096B	384K	28172	1	sleeping	*0[42]	0.00000
362	mds_stores	0.0	32:42.21	4	2	108-	91M-	328K	76M	362	1	sleeping	*0[1]	0.00000
358	locationd	0.0	06:20.77	4	2	232	8204K	128K	4028K	358	1	sleeping	0[45855]	0.00000
224	loginwindow	0.0	01:39.67	4	1	431-	32M-	0B	9736K	224	1	sleeping	*0[10804]	0.00000
497	AMPDeviceDis	0.0	00:00.79	4	2	131-	2200K-	0B	1444K	497	1	sleeping	0[1246]	0.00000

شناسه فرآیندها

```
shovon@linuxhint: ~
File Edit View Search Terminal Help

1  [ | 1.3%] Tasks: 135, 399 thr; 1 running
2  [ | 1.3%] Load average: 0.16 0.12 0.10
Mem[|||||1.68G/2.91G] Uptime: 02:32:47
Swp[0K/947M]

  PID USER      PRI  NI  VIRT   RES   SHR  S  CPU% MEM%   TIME+  Command
  8704 shovon    20   0 33776   4048   3312 R   0.7  0.1   0:00.05 htop
    838 root      20   0  855M 58020 37524 S   0.7  1.9   2:26.53 /usr/bin/dockerd -H fd://
  2241 shovon    20   0 2465M  303M   124M S   0.7 10.2   0:04.18 /usr/lib/firefox/firefox -new-win
  2143 shovon    20   0 2465M  303M   124M S   0.7 10.2   1:48.44 /usr/lib/firefox/firefox -new-win
  2240 shovon    20   0 2265M  262M   144M S   0.7  8.8   0:56.52 /usr/lib/firefox/firefox -content
  1536 shovon    20   0 3424M  223M  84580 S   0.0  7.5   2:40.51 /usr/bin/gnome-shell
  1569 shovon    20   0 3424M  223M  84580 S   0.0  7.5   0:00.10 /usr/bin/gnome-shell
    444 messagebu 20   0 49376   5564   3300 S   0.0  0.2   0:02.37 /usr/bin/dbus-daemon --system --a
    940 root      20   0  855M 58020 37524 S   0.0  1.9   0:21.48 /usr/bin/dockerd -H fd://
  1452 shovon    20   0 48428   4952   3404 S   0.0  0.2   0:00.63 /usr/bin/dbus-daemon --session --
  1539 shovon    20   0 3424M  223M  84580 S   0.0  7.5   0:01.24 /usr/bin/gnome-shell
  1565 shovon    20   0 3424M  223M  84580 S   0.0  7.5   0:00.05 /usr/bin/gnome-shell
  1567 shovon    20   0 3424M  223M  84580 S   0.0  7.5   0:00.22 /usr/bin/gnome-shell
  1915 shovon    20   0  853M 43588 32388 S   0.0  1.4   0:26.83 /usr/lib/gnome-terminal/gnome-ter

F1Help F2Setup F3Search F4Filter F5Tree F6SortBy F7Nice -F8Nice +F9Kill F10Quit
```

نمایی از برنامه htop نسخه پیشرفته‌تر از top

■ ایجاد فرآیند در لینوکس (یا سیستم عامل‌های مبتنی بر UNIX) با دستور `fork()` انجام می‌شود

■ این دستور یک کپی کامل از فرآیند فعلی ایجاد می‌کند

■ تمام محتوای حافظه (کد، داده، پشته، `heap` و ...)

■ بعداً توضیح می‌دهیم که این تابع چطور بهینه پیاده‌سازی می‌شود

■ هر چیزی که در `PCB` فرآیند فعلی وجود دارد

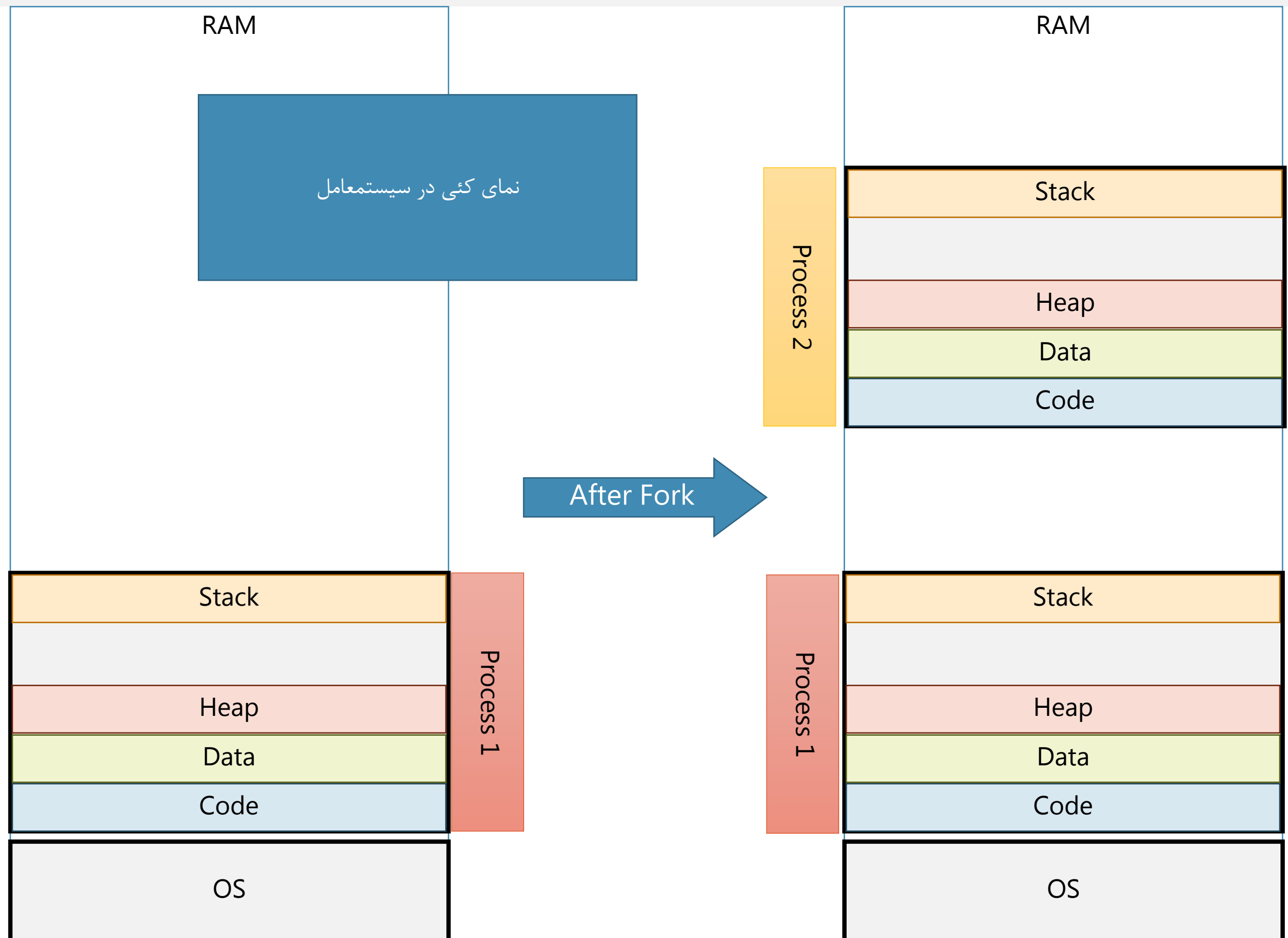
■ مقدار ثبات `PC`

■ مقادیر ثبات‌های `(SP, Stack Pointer, Bound, Base)` طبیعتاً برای فرآیند جدید بروزرسانی می‌شود

■ فرآیند جدید `PID` جدید دارد

■ فرآیند اول فرآیند والد (`Parent Process`) و فرآیند دوم فرآیند فرزند (`Child Process`) نامیده می‌شود

■ چون مقدار ثبات `PC` کپی می‌شود هر دو فرآیند دقیقاً از همانجایی که `fork` انجام شده اجرا می‌شوند.



Process 1

```
1  #include <stdlib.h>
2  #include <stdio.h>
3  #include <string.h>
4  #include <unistd.h>
5  #include <sys/types.h>
6  int main(int argc, char *argv[]){
7
8      fork();
9      // from this point two
10     // processes in separate space
11     // execute the following code
12
13     printf("Hello \n");
14 }
```

Process 2

```
> ./code
Hello
Hello
```


Process 1

```

1  #include <stdlib.h>
2  #include <stdio.h>
3  #include <string.h>
4  #include <unistd.h>
5  #include <sys/types.h>
6  int main(int argc, char *argv[]){
7
8      fork();
9      // from this point two
10     // processes in separate space
11     // execute the following code
12
13     printf("Hello \n");
14 }

```

Process 2

```

1  #include <stdlib.h>
2  #include <stdio.h>
3  #include <string.h>
4  #include <unistd.h>
5  #include <sys/types.h>
6  int main(int argc, char *argv[]){
7
8      fork();
9      // from this point two
10     // processes in separate space
11     // execute the following code
12
13     printf("Hello \n");

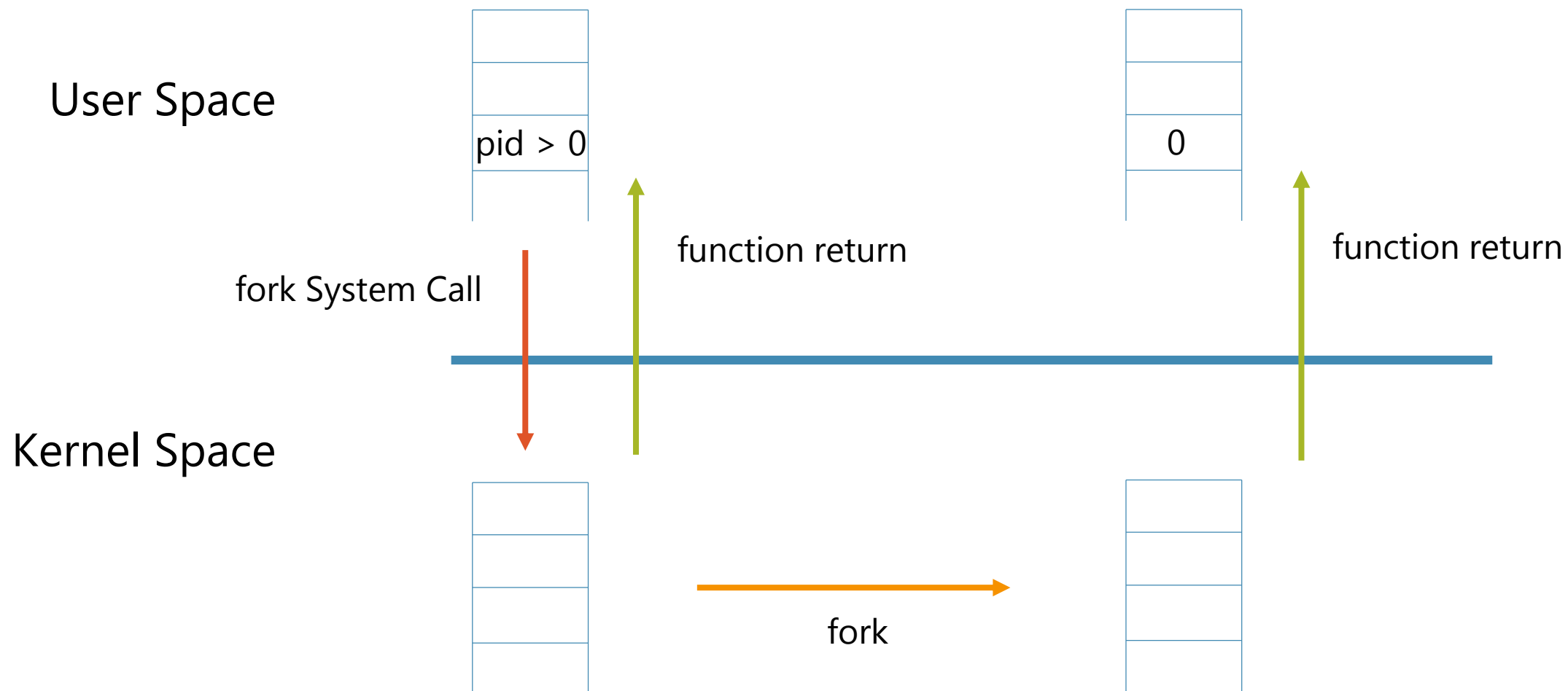
```

```

> ./code
Hello
Hello

```

- تابع fork تابع جالبی است. زمانی که فراخوانی میشود دوبار باز میگردد (return).
- تابع fork تابع سیستمی است یعنی در سیستم عامل انجام می شود بنابراین از پشته هسته برای کار استفاده می شود.
- در زمان اجرا همه چیز از فرآیند اول کپی می شود حتی پشته هسته
- زمانی کار fork تمام شد بدیهی است که باید نتیجه در پشته کاربری نوشته شده و اجرا به حالت کاربری بازگردد
- اما در این نقطه یک فرآیند جدید هم ساخته شده که هر دو مقادیر را در پشته های کاربری خاص خود کپی کرده و به حالت اجرای کاربری return می کنند.
- نکته جالب دیگر اینکه مقادیر برگشتی در دو فرآیند با هم متفاوت است



ایجاد فرآیند

- اگر بخواهیم که در فرایند جدید کار دیگری انجام دهیم و در فرآیند والد کار دیگر باید به مقدار برگشتی از تابع fork توجه کنیم.
- اگر چه هر دو تابع fork در فرآیند والد و فرزند به حالت اجرایی کاربری برگشت می کنند ولی نتیجه تابع در دو فرآیند متفاوت است
- اگر مقدار برگشتی بزرگتر از 0 بود این بازگشت در فرآیند والد اتفاق افتاده است و مقدار برگشتی تابع PID فرآیند فرزند است
- اگر مقدار برگشتی مساوی 0 بود این کار بازگشت در فرآیند والد اتفاق افتاده است
- اگر مقدار برگشتی کوچکتر از 0 بود یعنی تابع fork در اجرا دچار خطا شده است

```
7  int main(int argc, char *argv[]){
8
9      pid_t pid = fork();
10
11     if(pid > 0){
12         printf("Hello from Parent\n");
13         printf("Child process Id=%d\n", pid);
14     }
15     else if(pid == 0){
16         printf("Hello from Child\n");
17         printf("My Id=%d\n", getpid());
18     }
19     else { //pid<0
20         printf("Fork Error!\n");
21     }
22 }
```

Parent Process

```

7  int main(int argc, char *argv[]){
8
9      pid_t pid = fork();
10
11     if(pid > 0){
12         printf("Hello from Parent\n");
13         printf("Child process Id=%d\n", pid);
14     }
15     else if(pid == 0){
16         printf("Hello from Child\n");
17         printf("My Id=%d\n", getpid());
18     }
19     else { //pid<0
20         printf("Fork Error!\n");
21     }
22 }

```

Child Process

```

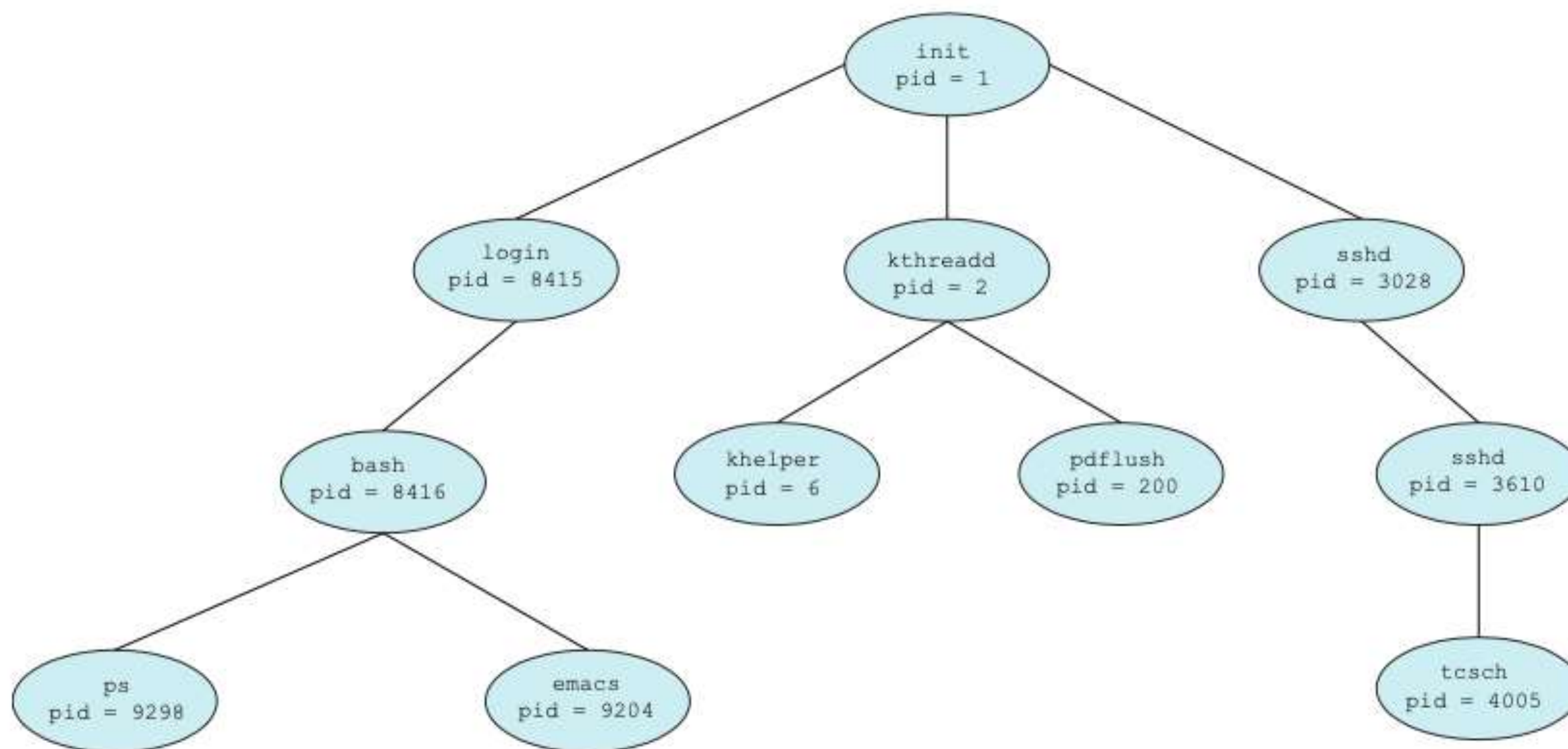
7  int main(int argc, char *argv[]){
8
9      pid_t pid = fork();
10
11     if(pid > 0){
12         printf("Hello from Parent\n");
13         printf("Child process Id=%d\n", pid);
14     }
15     else if(pid == 0){
16         printf("Hello from Child\n");
17         printf("My Id=%d\n", getpid());
18     }
19     else { //pid<0
20         printf("Fork Error!\n");
21     }
22 }

```

■ در کد قبل کدام رشته زودتر چاپ می شود

■ به عبارت دیگر فرآیند والد زودتر اجرا می شود یا فرآیند فرزند؟

■ با توجه به عملکرد زمان بند اصلا مشخص نیست چون پس از fork هر دو فرآیند آماده به کار (ready) هستند و در صف قرار می گیرند و اینکه کدام زودتر انجام شود مشخص نیست.



در لینوکس هم فرآیندها از یک والد به نام `init` منشعب می‌شوند. `init` اولین فرآیند است که توسط سیستم عامل ساخته می‌شود.

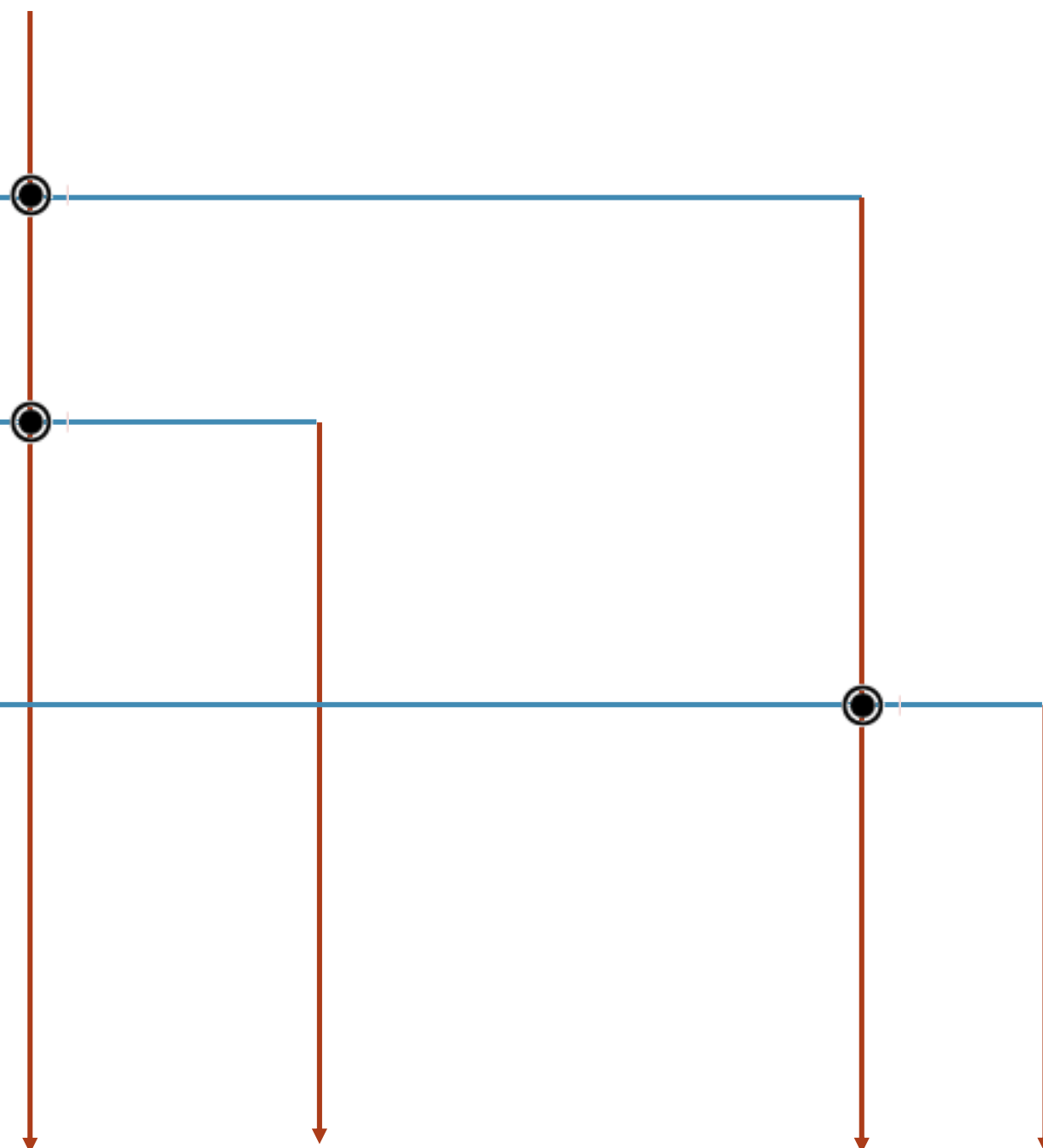
سایر فرآیندها همه بوسیله `fork` از این فرآیند ساخته می‌شوند

► ◎: محل انشعاب فرآیندها

```

7  int main(int argc, char *argv[]){
8
9  pid_t pid = fork();
10
11  if(pid > 0){
12      fork();
13  }
14  else if(pid == 0){
15      printf("Hello from Child\n");
16      fork();
17  }
18  else { //pid<0
19      printf("Fork Error!\n");
20  }
21 }

```



ایجاد فرآیندها

خروجی این برنامه چیست؟

آیا ممکن است این برنامه هیچگاه تمام نشود؟

```

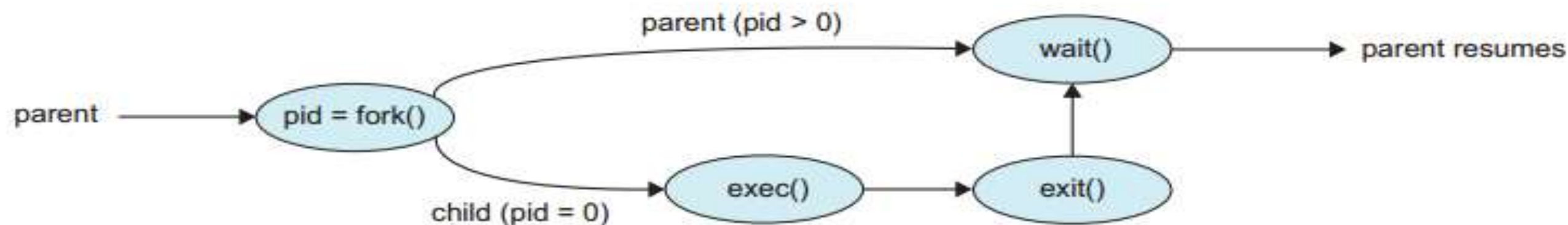
1  int i=50;
2  cpid = fork();
3  if (cpid > 0) {
4      mypid = getpid();
5      printf("[%d] parent of [%d]\n", mypid, cpid);
6      for (; i<100; i++) {
7          printf("[%d] parent: %d\n", mypid, i);
8          sleep(1);
9      }
10 }
11 else if (cpid == 0) {
12     mypid = getpid();
13     printf("[%d] child\n", mypid);
14     for (; i>-100; i--) {
15         printf("[%d] child: %d\n", mypid, i);
16         sleep(1);
17     }
18 }

```

مدیریت فرآیندها

■ تابع wait در فرآیند والد فراخوانی می‌شود که باعث می‌شود والد بلاک شده و منتظر اتمام فرآیند فرزند شود

■ تابع exec کل فضای آدرس را با یک برنامه دیگر پر می‌کند. یعنی یک برنامه دیگر روی آنچه از والد کپی شده جایگزین می‌شود



```

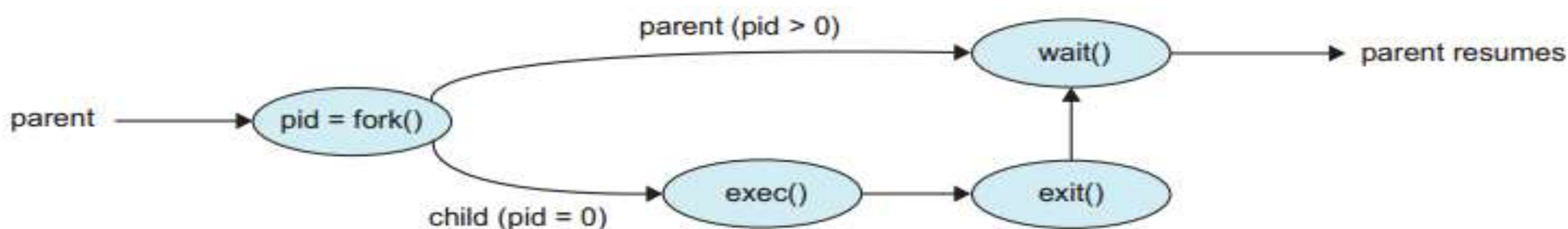
5  int main() {
6      pid_t pid;
7
8      pid = fork();
9      if (pid < 0) {
10         fprintf(stderr, "Fork Failed");
11         return 1;
12     }
13     else if (pid == 0) { /* child process */
14         execlp("/bin/ls", "ls", NULL);
15     }
16     else { /* parent process */
17         /* wait for the child to complete */
18         wait(NULL);
19         printf("Child Complete");
20     }
21     return 0;
22 }
    
```

مدیریت فرآیندها

- تابع `execvp` از خانواده توابع `exec` است که بیشتر در نوع و تعداد پارامترها با هم فرق دارند.
- فرآیند **زامبی** (Zombie)
 - فرآیند فرزندی که تمام شده ولی فرآیند والد هنوز `wait` را صدا نکرده است.
 - این حالت می‌تواند موقتی باشد و فرآیند والد بدلیل اجرای یک کار طولانی هنوز به دستور `wait` نرسیده باشد
- فرآیند **یتیم** (Orphan):
 - فرآیند فرزندی که والدش تمام شده و `wait` را صدا نکرده است.
 - در این حالت معمولاً این فرآیندها به فرآیند `init` نسبت داده شده و اگر تمام شوند از طریق والد جدید آزاد می‌شوند.

■ همه سیستم عاملها دارای یک برنامه ارتباط با کاربر به شکل غیر گرافیکی هستند که در خانواده Unix با نام **shell** و در ویندوز با نام خط فرمان (**command line**) شناخته می‌شوند.

- **shell** یک برنامه کنترل و مدیریت کارهاست که این کارها توسط کاربر ایجاد و مدیریت می‌شوند
- برنامه قبل در حقیقت یک نسخه ساده شده از پیاده‌سازی **shell** است.
- زمانی که کاربر یک دستور خط فرمان وارد می‌کند یک فرآیند جدید **fork** شده و بعد دستور وارد شده **exec** میشود.



Activity Monitor (All Processes, Hierarchically)									
<div> <div> <div></div> <div></div> <div></div> </div> <div> <div></div> <div></div> <div></div> </div> <div> <div></div> <div></div> <div></div> </div> </div> <div>CPU</div> <div>Memory</div> <div>Energy</div> <div>Disk</div> <div>Network</div> <div> <div></div> <div>Search</div> </div>									
Process Name	^	% CPU	CPU Time	Threads	Idle Wake Ups	% GPU	GPU Time	PID	User
suhelperd		0.0	0.05	2	0	0.0	0.00	633	root
swcd		0.0	0.52	2	0	0.0	0.00	695	hamed
symptomsd		0.0	5.37	2	0	0.0	0.00	308	_networkd
sysdiagnose		0.0	0.04	2	0	0.0	0.00	1667	root
syslogd		0.0	1.04	3	0	0.0	0.00	151	root
sysmond		0.6	2.30	3	1	0.0	0.00	490	root
syspolicyd		0.0	4.43	3	0	0.0	0.00	221	root
system_installd		0.0	0.03	2	0	0.0	0.00	607	root
systemsoundservd		0.0	0.16	4	0	0.0	0.00	426	root
▼ systemstats		0.0	6.92	4	0	0.0	0.00	163	root
systemstats		0.0	0.10	4	0	0.0	0.00	641	root
▶ SystemUIServer		0.0	7.95	3	0	0.0	0.00	422	hamed
talagent		0.0	0.89	2	0	0.0	0.00	420	hamed
taskgated		0.0	0.05	1	0	0.0	0.00	217	root
tccd		0.0	6.17	2	0	0.0	0.00	220	root
tccd		0.0	11.01	2	0	0.0	0.00	415	hamed
▼ Terminal		1.1	34.02	6	4	0.0	0.00	412	hamed
▼ login		0.0	0.05	2	0	0.0	0.00	1734	root
▼ bash		0.0	0.03	1	0	0.0	0.00	1735	hamed
top		5.0	4.47	1	1	0.0	0.00	1745	root
▼ login		0.0	0.03	2	0	0.0	0.00	507	root
▼ bash		0.0	0.03	1	0	0.0	0.00	511	hamed
▼ sudo		0.0	0.11	2	0	0.0	0.00	584	root
▼ bash		0.0	0.01	1	0	0.0	0.00	592	root
dotnet		0.0	14.52	27	0	0.0	0.00	594	root
UTICompilerDev		0.0	0.00	0	0	0.0	0.00	1700	hamed

■ نمایش عملکرد top و ps-ae

■ نمایش آمار اجرای فرآیندها

■ `ps -ae fc -o utime,pcpu,state`

- -ae : all processes
- f: show time information
- c: show name of processes not the full path
- -o: additional info
- utime: user space time
- pcpu: CPU percent usage
- state: process state

■ در ویندوز می‌توان از برنامه Process Explorer استفاده کرد.

FreshAir:DnsServerPortable hamed\$ ps -ae

PID	TTY	TIME	CMD
1	??	0:51.98	/sbin/launchd
151	??	0:01.05	/usr/sbin/syslogd
152	??	0:06.31	/usr/libexec/UserEventAgent (System)
155	??	0:00.54	/System/Library/PrivateFrameworks/Uninstall.framework/Resources/uninstalld
156	??	0:08.38	/usr/libexec/kextd
157	??	0:25.67	/System/Library/Frameworks/CoreServices.framework/Versions/A/Frameworks/FSEvents.frame
159	??	0:00.26	/System/Library/PrivateFrameworks/MediaRemote.framework/Support/mediaremotd
163	??	0:06.93	/usr/sbin/systemstats --daemon
164	??	0:04.80	/usr/libexec/configd
165	??	0:00.04	endpointsecurityd
166	??	0:07.21	/System/Library/CoreServices/powerd.bundle/powerd
170	??	0:21.87	/usr/libexec/logd
171	??	0:00.13	/usr/libexec/keybagd -t 15
174	??	0:00.58	/usr/libexec/watchdogd
178	??	0:18.51	/System/Library/Frameworks/CoreServices.framework/Frameworks/Metadata.framework/Suppor
179	??	0:00.08	/System/Library/CoreServices/iconservicesd
180	??	0:02.11	/usr/libexec/diskarbitrationd
183	??	0:01.50	/usr/libexec/coreduetd
186	??	0:09.72	/usr/libexec/opendirectoryd
187	??	2:30.43	/Library/LaunchAgents/ss_conn_service
188	??	0:07.10	/System/Library/PrivateFrameworks/ApplePushService.framework/apsd
189	??	0:07.28	/System/Library/CoreServices/launchservicesd
190	??	0:01.09	/usr/libexec/timed
191	??	0:00.03	/Applications/OneDrive.app/Contents/StandaloneUpdaterDaemon.xpc/Contents/MacOS/Standal
192	??	0:00.11	/System/Library/PrivateFrameworks/MobileDevice.framework/Versions/A/Resources/usbmuxd
193	??	0:06.93	/usr/sbin/securityd -i
194	??	0:00.01	auditd -l
200	??	0:00.03	autofs
201	??	0:00.14	/usr/libexec/displaypolicyd -k 1
203	??	0:07.78	/usr/libexec/das
207	??	0:00.07	/System/Library/CoreServices/login
208	??	0:00.72	/System/Library/PrivateFrameworks/GenerationalStorage.framework/Versions/A/Support/rev
209	??	0:00.02	/usr/sbin/KernelEventAgent
211	??	0:01.69	/usr/sbin/bluetoothd
212	??	1:44.71	/usr/libexec/hidd
214	??	0:06.67	/usr/libexec/corebrightnessd --launchd
215	??	0:02.62	/usr/libexec/AirPlayXPCHelper
216	??	0:07.12	/usr/sbin/notifyd
217	??	0:00.05	/usr/libexec/taskgated
218	??	0:00.27	/usr/sbin/distnoted daemon
219	??	0:01.76	/usr/libexec/amfid
220	??	0:06.21	/System/Library/PrivateFrameworks/TCC.framework/Resources/tccd system
221	??	0:04.43	/usr/libexec/syspolicyd
222	??	0:00.11	aslmanager
223	??	0:02.81	/usr/sbin/cfprestd daemon
224	??	0:01.03	/System/Library/CoreServices/coreservicesd

FreshAir:DnsServerPortable hamed\$ ps -aefc -o utime,pcpu,state

UID	PID	PPID	C	STIME	TTY	TIME	CMD	UTIME	%CPU	STAT
0	1	0	0	Sun03PM	??	0:52.34	launchd	0:07.57	0.0	Ss
0	151	1	0	Sun03PM	??	0:01.06	syslogd	0:00.36	0.0	Ss
0	152	1	0	Sun03PM	??	0:06.33	UserEventAgent	0:02.49	0.0	Ss
0	155	1	0	Sun03PM	??	0:00.54	uninstalld	0:00.16	0.0	Ss
0	156	1	0	Sun03PM	??	0:08.38	kextd	0:04.81	0.0	Ss
0	157	1	0	Sun03PM	??	0:25.70	fseventsd	0:09.06	0.0	Ss
0	159	1	0	Sun03PM	??	0:00.26	mediaremoted	0:00.09	0.0	Ss
0	163	1	0	Sun03PM	??	0:07.20	systemstats	0:03.24	0.0	Ss
0	164	1	0	Sun03PM	??	0:04.81	configd	0:02.03	0.0	Ss
0	165	1	0	Sun03PM	??	0:00.04	endpointsecurity	0:00.03	0.0	Ss
0	166	1	0	Sun03PM	??	0:07.35	powerd	0:02.98	0.0	Ss
0	170	1	0	Sun03PM	??	0:21.99	logd	0:13.04	0.0	Ss
0	171	1	0	Sun03PM	??	0:00.13	keybagd	0:00.06	0.0	Ss
0	174	1	0	Sun03PM	??	0:00.58	watchdogd	0:00.27	0.0	Ss
0	178	1	0	Sun03PM	??	0:18.57	mds	0:06.97	0.0	Ss
240	179	1	0	Sun03PM	??	0:00.08	iconservicesd	0:00.04	0.0	Ss
0	180	1	0	Sun03PM	??	0:02.12	diskarbitrationd	0:01.32	0.0	Ss
0	183	1	0	Sun03PM	??	0:01.59	coreduetd	0:00.99	0.0	Ss
0	186	1	0	Sun03PM	??	0:09.75	opendirectoryd	0:05.34	0.0	Ss
0	187	1	0	Sun03PM	??	2:31.50	ss_conn_service	1:21.45	0.7	Ss
0	188	1	0	Sun03PM	??	0:07.19	apsd	0:04.69	0.0	Ss
0	189	1	0	Sun03PM	??	0:08.05	launchservicesd	0:04.76	6.6	Ss
266	190	1	0	Sun03PM	??	0:01.10	timed	0:00.51	0.0	Ss
0	191	1	0	Sun03PM	??	0:00.03	StandaloneUpdate	0:00.01	0.0	Ss
213	192	1	0	Sun03PM	??	0:00.11	usbmuxd	0:00.03	0.0	Ss
0	193	1	0	Sun03PM	??	0:06.93	securityd	0:05.19	0.0	Ss
0	194	1	0	Sun03PM	??	0:00.01	auditd	0:00.00	0.0	Ss
0	200	1	0	Sun03PM	??	0:00.03	autofs	0:00.00	0.0	Ss
244	201	1	0	Sun03PM	??	0:00.14	displaypolicyd	0:00.02	0.0	Ss
0	203	1	0	Sun03PM	??	0:07.85	dasd	0:05.48	0.0	Ss
0	207	1	0	Sun03PM	??	0:00.07	logind	0:00.02	0.0	Ss
0	208	1	0	Sun03PM	??	0:00.72	revisiond	0:00.25	0.0	Ss
0	209	1	0	Sun03PM	??	0:00.02	KernelEventAgent	0:00.00	0.0	Ss
0	211	1	0	Sun03PM	??	0:01.70	bluetoothd	0:00.58	0.0	Ss
261	212	1	0	Sun03PM	??	1:47.47	hidd	1:07.55	0.0	Ss
0	214	1	0	Sun03PM	??	0:06.68	corebrightnessd	0:03.72	0.0	Ss
0	215	1	0	Sun03PM	??	0:02.63	AirPlayXPCHelper	0:00.87	0.0	Ss
0	216	1	0	Sun03PM	??	0:07.13	notifyd	0:02.13	0.0	Ss
0	217	1	0	Sun03PM	??	0:00.05	taskgated	0:00.01	0.0	Ss
241	218	1	0	Sun03PM	??	0:00.27	distnoted	0:00.15	0.0	Ss
0	219	1	0	Sun03PM	??	0:01.76	amfid	0:01.47	0.0	Ss
0	220	1	0	Sun03PM	??	0:06.27	tccd	0:04.38	0.0	Ss
0	221	1	0	Sun03PM	??	0:04.44	syspolicyd	0:03.43	0.0	Ss
0	222	1	0	Sun03PM	??	0:00.11	aslmanager	0:00.03	0.0	Ss
0	223	1	0	Sun03PM	??	0:02.82	cfprefsd	0:01.30	0.0	Ss
0	224	1	0	Sun03PM	??	0:01.05	coreservicesd	0:00.61	0.0	Ss

Process Explorer - Sysinternals: www.sysinternals.com [HAMEDFEFD\hamed]

File Options View Process Find Users Help

Process	PID	CPU	Description	Company Name	Page Faults	Virtual Size	Working Set	Peak Working Set	PF Delta	Min Working Set	Max Working Set
svchost.exe	400				17,086,006	539,632 K	78,260 K	498,736 K		K	K
wuauclt.exe	4416		Windows Update	Microsoft Corporation	2,759	76,364 K	1,660 K	7,508 K		200 K	1,380 K
svchost.exe	744				3,743	37,280 K	3,716 K	7,324 K		K	K
svchost.exe	1108				121,202	406,536 K	17,872 K	56,456 K		K	K
spoolsv.exe	1228				148,619	82,352 K	5,892 K	15,012 K		K	K
svchost.exe	1280				71,599	72,928 K	10,816 K	58,380 K		K	K
svchost.exe	1404						2,272 K	10,084 K		K	K
OfficeClickToRun.exe	1432						29,264 K	69,836 K		K	K
svchost.exe	1552						2,148 K	7,712 K		K	K
FoxitConnectedPDFService.exe	1592						6,036 K	14,496 K		K	K
SMSvcHost.exe	1688						59,092 K	69,120 K		K	K
NitroPDFReaderDriverService3x64.exe	1812						912 K	3,804 K		K	K
coherence.exe	1852						884 K	3,740 K		K	K
coherence.exe	1916						260 K	3,288 K		K	K
coherence.exe	1948						240 K	3,580 K		K	K
prl_tools_service.exe	1900						4,248 K	8,680 K		K	K
prl_tools.exe	1976						6,724 K	31,052 K		K	K
prl_cc.exe	3888		Parallels Contr				12,664 K	22,556 K		200 K	1,380 K
svchost.exe	1968						1,056 K	3,712 K		K	K
dllhost.exe	1652						1,632 K	6,940 K		K	K
ss_conn_service.exe	2076						1,240 K	4,964 K		K	K
ss_conn_service2.exe	2188						1,248 K	5,004 K		K	K
svchost.exe	2232						4,348 K	9,476 K		K	K
svchost.exe	2280						1,692 K	11,044 K		K	K
svchost.exe	2760						1,820 K	5,136 K		K	K
msdtc.exe	3160						1,040 K	8,604 K		K	K
taskhost.exe	3568		Host Process				9,044 K	15,884 K		200 K	1,380 K
SearchIndexer.exe	3828						10,244 K	25,984 K		K	K
svchost.exe	3308						3,000 K	6,020 K		K	K
taskhost.exe	3492						8,480 K	10,344 K		200 K	1,380 K
NisSrv.exe	4856						7,224 K	38,812 K		K	K
lsass.exe	560						7,016 K	11,864 K		K	K
lsm.exe	568						1,748 K	4,440 K		K	K
csrss.exe	456						30,716 K	40,264 K		K	K
winlogon.exe	500						324 K	8,788 K		K	K
explorer.exe	3688		Windows Expl				32,384 K	2,371,264 K	2	200 K	1,380 K
mssec.exe	3896		Microsoft Sec				9,212 K	16,068 K		200 K	1,380 K
ONENOTEM.EXE	3968		Send to OneN				1,060 K	8,964 K		200 K	1,380 K
TSVNCache.exe	1380		TortoiseSVN s				1,368 K	8,064 K		200 K	1,380 K
POWERPNT.EXE	4144		Microsoft PowerPoint	Microsoft Corporation	4,784,188	947,940 K	229,288 K	484,584 K		200 K	1,380 K
Foxit Reader.exe	3744		Foxit Reader 8.1	Foxit Software Inc.	456,215	366,548 K	62,408 K	87,744 K	29	200 K	1,380 K
Foxit ReaderUpdater.exe	676		Foxit Updater	Foxit Corporation	26,138	123,664 K	12,300 K	97,804 K		200 K	1,380 K
procexp.exe	4768		Sysinternals Process Explorer	Sysinternals - www....	6,989	75,032 K	6,312 K	6,344 K		200 K	1,380 K
procexp64.exe	2412	0.76	Sysinternals Process Explorer	Sysinternals - www....	33,240	166,348 K	28,672 K	28,732 K	27	200 K	1,380 K
iusched.exe	3092		Java Update Scheduler	Oracle Corporation	9,444	111,948 K	4,356 K	15,004 K		200 K	1,380 K

CPU Usage: 0.76% Commit Charge: 29.41% Processes: 62 Physical Usage: 46.83%

procexp64.exe:2412 Properties

TCP/IP Security Environment Strings

Image Performance Performance Graph Threads

CPU

Priority 13

Kernel Time 0:00:08.143

User Time 0:00:03.728

Total Time 0:00:11.871

Cycles 22,277,696,603

I/O

I/O Priority Normal

Reads 58

Read Delta

Read Bytes Delta 0

Writes 3

Write Delta

Write Bytes Delta 0

Other 6,864

Other Delta

Other Bytes Delta 0

Handles

Handles 315

GDI Handles 214

USER Handles 216

Virtual Memory

Private Bytes 17,028 K

Peak Private Bytes 17,096 K

Virtual Size 166,348 K

Page Faults 33,267

Page Fault Delta 27

Physical Memory

Memory Priority 5

Working Set 28,672 K

WS Private 14,232 K

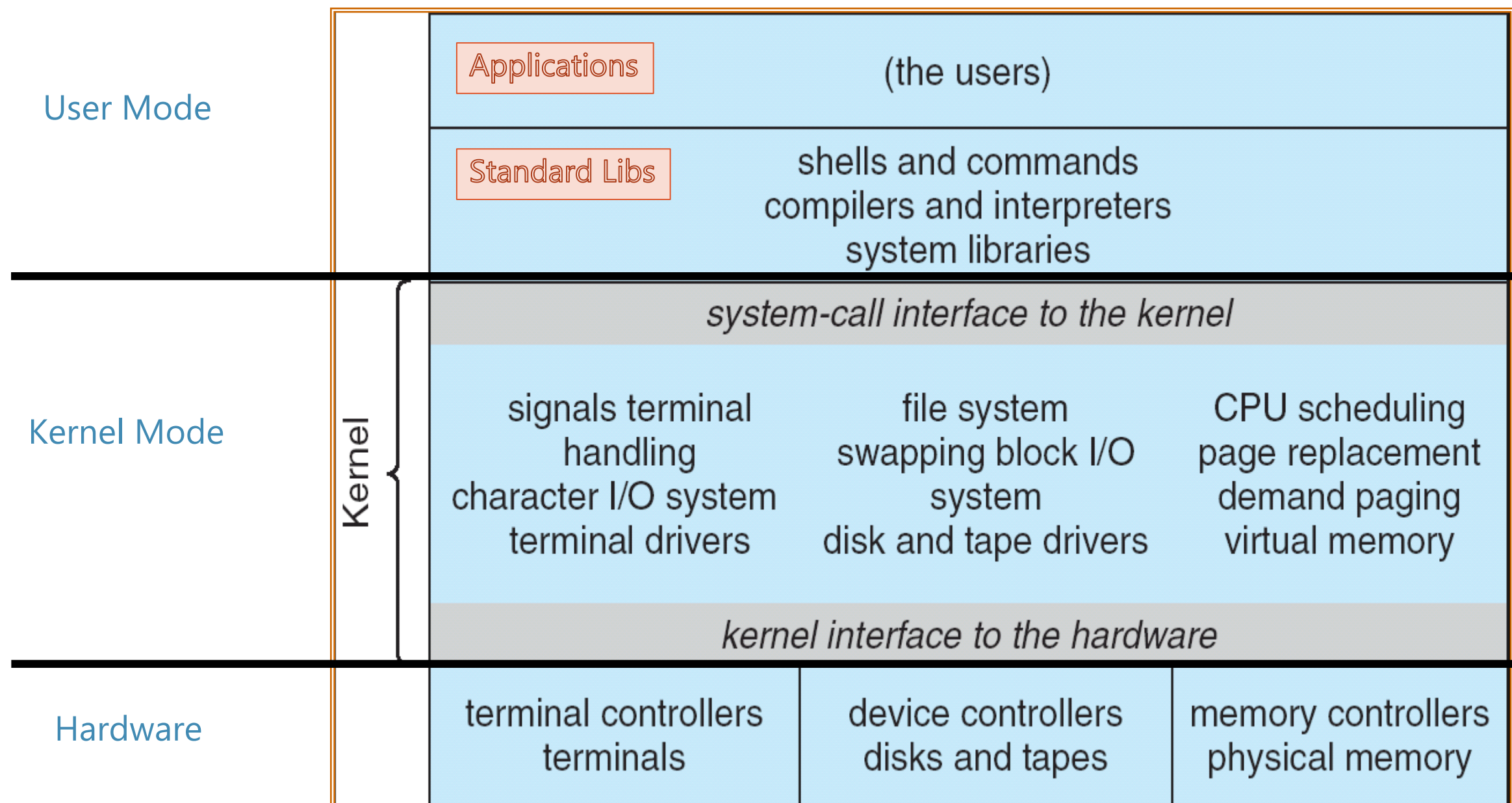
WS Shareable 14,440 K

WS Shared 11,260 K

Peak Working Set 28,732 K

OK Cancel

- چرا در زمان استفاده از توابع متوجه توابع سیستمی نمی‌شویم؟
- توابع سیستمی که موجب فراخوانی سیستمی می‌شوند در کتابخانه‌های سیستمی تعبیه شده‌اند
- عملاً زمانی که ما تابع کتابخانه را صدا می‌زنیم این تابع در ادامه کارش تابع سیستمی معادل خودش را صدا می‌زند.



- استاندارد POSIX (Portable Operating System Interface) یک استاندارد واحد برای کتابخانه‌های سیستمی تعریف می‌کند.
- در حقیقت سیستم عامل‌های سازگار با استاندارد POSIX یک مجموعه از API ها را برای کار با سیستم عامل معرفی می‌کنند.
- بدین ترتیب کدهای نوشته شده در تمامی سیستم عامل‌های سازگار قابل اجراست (Portable Code)

