

موضوع 1: یونانج حسابی - امید ماهیارا (روزه سیستم عامل مست اول) تاریخ 1 / 1

① در `Proc.h` struct قرار دارد و این `procstate` را از جنس `enum` تعریف کرده تا state قرار از

دسته باشند. در `struct proc` نکته شود که چیزهایی در `process` موجود است:

سایر براسر را نگه می دارد در یک `int` به عنوان حالت `wait sz;`

در `kernel stack` مواردی موجود دارد و این به یونتر به آدرس آن است. `char* kstack;`

`enum procstate` `new` `wait` `ready` `terminator`
[Unused, EMBryo, sleeping, Runnable, Running, zombie]

`pid` و `uid` براسر واله و فرزیند مشخص است و یک یونتر به آن حافظه داریم.

در `kernel stack` `trapframe` داریم تا اطلاعات براسر را نگه دارد و این به آن اشاره می کند. `trapframe* tf`

موضوع

پراسر ها در راجستر ها

تاریخ 1 / 1

Context switch: وقتی بین پراسر ها Context switch انجام می شود نیاز است اطلاعات Context^* باشد.

Context: وقتی پراسر sleeping هست و می خواهد آماده شود باید از آدرس شروع کند که در آن قرار می گیرد. $\text{Void}^* \text{chan}$:

kill: اگر نباشد پراسر kill نشده و دیگری است. $\text{int killed}, \text{char name}$:

file: آرایه ای از فایل های باز شده که آدرس آنها را برای افزایش پرمیوسن نگه می دارد. $\text{file}^* \text{of file}$:

struct context: اعداد طبعی که راجستر های هسته در kernel برای Context switch نگه می دارند.

Constant: ثابت آنها در بایس Stack ذخیره می شوند که آنها را توصیف می کند.

در struct cpu: برای هر CPU این struct نگه‌دارد سیگنال‌های لازم را انجام دهد.

context switch است که وارد زمان بندی می‌شود
context * scheduler

برای وقتی که نیاز داریم که stack های آن را مدیریت کنیم
task states

که int می‌شود و CPU شروع می‌کند به اجرای (پروگرام) volatile booted

① [آرامه] در [proc.c]:

myproc و mycpu: که پراسسز فعلی و پیرازنده‌ی فعلی را می‌دهد.

allocproc: زمانی که فرایندی ساخته می‌شود این تابع فراخوانی می‌شود و آنرا در حافظه allocate کرده و مقدار می‌دهد.

fork: پراسسز جدیدی بسازد که فرزند آن است. اگر خروجی آن منفی شود یعنی نتوانسته بسازد. اگر صفر شود یعنی موفقیت

آمیز بود. اگر بیشتر از صفر شود برای فرایندی است که والد را استفاده می‌کند.

exit: پراسسز فعلی را می‌بندد و در حالت Zombie می‌ماند تا پراسسز والد آن را wait فراخوانی کند.

wait: برای بستن پراسسزهای فرزند استفاده می‌شود که در حالت چهارم برای نگه‌داری زمان‌های مورد نیاز

تابقی مشابه آن می‌نویسیم.

Schedule: برای زمان بندی پروژه ها که شامل مدت از براسزهای ready می باشد. برای بخش

سرم و بازسازی الگوریتم های زمان بندی باید از این قسمت استفاده کنیم.

yield: این تابع برای متوقف کردن فرایندی که در حال اجراست و زمان آن تمام شده است استفاده می شود.

۲) الگوریتم زمان بندی آن Round Robin می باشد. در فایل Proc.c یک تابع به نام scheduler وجود دارد که در آن یک حلقه دافنی است که مرتبه از شماره پروسسها شروع می کند و دنبال آنکه Ready است می گردد اگر Ready بود آنرا اجرا می کند سپس CPU را از او می گیرد و اطلاعات kernel را load می کند و context ها را انجام می دهد. بر اساس عملکرد آن متغیر شدن (Preemptive) است یعنی Trap می آید و در زمان خالی پروسس را متوقف می کند. در Trap یک شرط داریم که اگر Trap رجیستر timer می آید، در آن شرط، شرطی دیگر وجود دارد که اگر پروسسی در حال حاضر وجود داشته باشد و در حال اجرا باشد در Trap آن timer باسء CPU را از پروسس می گیرد (آنرا Ready می کند) و Scheduler را فراخوانی می کند.

فایل: Proc.c - trap.c - defs.h - Scheduler را فراخوانی می کند.

۳) در فایل `syscall.c` یک تابع به نام `syscall` وجود دارد که فراخوانی سیستم را انجام می دهد.

در `syscall.h` تعام `syscall` ها و شماره های که به آن ها اختصاص داده شده قرار دارد.

برای فراخوانی سیستم ابتدا براساس ^{در حال حاضر در} `syscall.h` براساس شماره فراخوانی سیستم که در `syscall.h` براساس قرار دارد می گیریم //

بعد می گند که این شماره فعال باشد و در `syscall` آن موجود باشد. آن فراخوانی سیستم را اجرای کند و نتیجه آن را

در رجیستر `eax` از `kernel` براساس می نبرد. اگر نبرد هم مقدار `-1` در آن می اندازد.

برای تعریف فراخوانی سیستم جدید ابتدا در `syscall.h` شماره ای به آن نسبت می دهیم. سپس در `syscall.c`

تابع مورد نظر را می نویسیم و بعد در `syscall.c` آن را `extern` کرده و در `function array` آن را تعریف

استاد در `sys` و `system call` را می نویسیم
می کنیم. تا اینجا در سطح kernel انجام شده است برای اینکه در سطح کاربردی برنامه را در `h` می نویسیم و آن تابع
را تعریف می کنیم تا کاربر در `interface` آنرا داشته باشد. در نهایت چون ما کتابخانه `sysproc` تابع مورد نظر را
نویسید ولی به آن تابع در `proc` برگردانده اند `include` نگردانده ایم باید در `h` `included` شده است
آنرا تعریف کنیم.