

۱۵

صلاله تکمیلی - محل Mount را کن. فرآیندی کاست در درگان است عامل، خالی ها و بروز های روید رسانه ذخیره ساز را برای کاربران قابل دسترسی می کند. برخی از خدمات هایی که در این فرآیند ممکن نیستند عبارتند از:

- ① نسایی رسانه ذخیره سازی،
- ② پردازش ساختار خالی و فرآیندهای روی آن،
- ③ حافظه از رسانه،
- ④ نویسنده برای رسانه.

فرآیند عکس mounting است درگان است عامل، نام دسترسی های کاربران به خالی ها و بروز های صور در نقطه Mount شده را قطع می کند، هدف داده های کاربر را از رسانه بخواهد (راسته خاصیت ندارند)، فرآیندهای است عامل را کاره مسازی (refresh) می کند و رسانه ذخیره سازی را برای جهاتی این از است عامل کاره می کند.

## ۱۶ مدیریت حافظه های

عمل کار عامل محض در استعفای طبیعتی است درگان داده هایی حافظه ذخیره سازی کندتر به طور صورت این حافظه سرعتی کمی می شود

به عنوان مثال، داده های از حافظه اصلی به کم کمی می شوند. به هنگام پردازش، آن داده در کمی باشد سرعت مستقیم از آن اسکاره همکار را از حافظه از حافظه اصلی می کمی از آن را به کم انتقال می دهیم و با این فرض که ممکن است این داده های نهاده شوند پردازشگر موردن استفاده قرار نماید، آن را در کم نگه داریم.

گذر عاقله لش برای این مروریت نسخه ۲۸) برای این دراز مدتی می باشد. چند مرور اداری  
بلوں والش داره از حافظه افکار منقطع بماند از طرفی نیز حجم حافظه لش محدود  
بوزه وابن صور بر جا می باشد. آن می بازد.

۱۸) پر افتخاری زیر پیر مروریت حافظه لش بمقتضور افزایش کاربری است که موردی طلب  
اهمیت است:

- ۱- انتخاب (متوجه اندازه حافظه نگاه)،
- ۲- سیاست جایگزینی (Replacement Policy)

[عمل ۱۴ صفحه ۳۱ کتاب بهمن محتوا افزایش امناهم سفر]

۱۹) مطلب تجھیل، انتقال داده هن بطور مختلف (رسانه های حافظه) مطابق به  
صورت مستقیم یا غیر مستقیم انجام میگرد وابن امر وابسته به هرچیزی محتوا افزایش  
نمایع عامل دارد.

برخلاف مثال، انتقال راهه از حافظه لش به CN) و بیان ها به مور مجهول  
از طریق یک تابع محتوا افزایش و بروج و داخله است عامل انجام میگرد، در طالع  
انتقال راهه از رسید بر حافظه افکار به طور مجهول بوسیله است عامل کنترل  
میگرد.

۲۰) پیشگیری مبادرتا قبلی، یک داره یکسان میگذرد در صریح مختلف سلسله ایت  
حافظه دریک است که میگیری وجود داشته باشد. برای اینم معتبر مطلب باو  
حالش هر داشتن چند کمی یکسان در صریح مختلف، مثال زیر را

در نظر باید

مزون کنید و ممکن است در تابیل B در سعیتم روی HDD ام است، هر طرد و حمل می‌باشد  
لیکن وارد برآن اتفاق نکند. عمل افزائی به صورت زیر انجام می‌شود:

① ابتدا ب عملیات I/O برای کپی A به حافظه اعلی انجام می‌شود

② سپس کپی از حافظه اعلی به کلس و به تابیل آن کپی در حسینه از  
داخلی CPU انجام می‌شود، درین گام کپی های تابیل از A در  
سطوح مختلف حافظه (HDD، Main memory، Cache) و

وجود دارند (Register)

[صل ۱۵، افعنه ۳۲ کتاب بان فهمت راز افسوس افنا فرسوده]

③ هنگامی که افزائی مقادیر A در راستای تابیل می‌افتد، مقادیر A مقدار  
از سطوح مختلف می‌شود. این مقادیر از زیر حافظه ای تابیل می‌شود  
در حالکه کلیه

مقادیر A از راستی بر راسته شده و روی HDD نوشته شود.

بالنخال، فرازهای در حال اجرا بر دسترسی به لیکن مقادیر تابیل از راه با جلسه هایی رو برو و هستند

در گلیط خنده و نظیفی، دسترسی به لیکن مقادیر تابیل و تابیل توسط سایر فرآیندها  
منوری است

در عین حال خنده و نظیفی: سایر حادثه هایی که می‌توانند میان این مکانات جنگل  
هسته ای را زنگ باکس ها را فلک، حافظه های محلی و ... هستند  
بینان عقالی

در گلیط توزیع سده: سبب بر دو عینک، سایر حادثه های را رفع کردن خان  
روی خنده کم که میتواند مستقل کنند شده اند.

لکس از اهداف استعمال، بینهای کردن و پیغام های رسیده های سافت افزاری (از کاربران) است.

بطور صفحه این وظایف در استعمال برخده زیر سامن I/O subsystem (I/O subsystem) مقرر دردند.

از جم بذوق است که Device Driver (ویند کاربران عبارت سامن) در حین روشنودی از ویرجینی کنها

رسیده های I/O اگاه نسند.

زیر سامن I/O subsystem (I/O subsystem) سالم حینین مولفه برقرار نیست:

① مولفه صدیریت حافظه را مساعل:

- بافر کردن (buffering): ذخیره سازی سوت داده حین انتقال

- کش کردن (caching): ذخیره کردن بخشش از

داده در رسانه ذخیره سازی سرعت براز

افزاس کارایی،

- اسپولنگ (SPooling): همیشگان خروجی کنندگان

پاوری کارایی را تکثیر

② رابطه عمومی device-driver

③ درایورها برای رسیده های سافت افزاری خاص،

## ① فرآیندها (Processes)

طور عیّر رسمی، بفرآیند یک برنامه در حال اجراست و به عنوان قادر کار در سیستم کامپیوتری مُناختمی شود.

فرآیندهای مُناختمه سلسل قدیم، از آنچنانکه تمهیدات لازم تنها برا اجرای یک برنامه در سیستم کامپیوتری در نظر گرفته می‌شود یک برنامه کنترل کامل سیستم و در نتیجه ریسُرْس‌های صحر متابع سیستم را داشت. بنابراین جالانی‌های محدودیتی همراه باشد که برای سبب برآوردهای افزایشی کاربر حفظ راهنمایی این سیستم را داشت. هم‌چنان که مُناختم را مُسیر ساخته اند، و محدود داشت.

هر سیستمی از این نظر فرآیند، شامل گروهی از فرآیندهای کاربر (کدهای کاربر را جامی کنند) و فرآیندهای سیستم (که کدهای سیستم عمل را جامی کنند) است که در میان کلیرس اجرای مُسوند.

## ۲ سوال: مُناختم مقالیت‌های CPU را مُهم بنویسیم؟

پاسخ: از صنعت تاریخی و ازانجایی و نظیفه اهلی CPU پردازش طبقه‌های کاریان بوده است، اصطلاح Job (کار) برای آن در نظر گرفته شده است. بالفعل اصطلاح افزایشی مُناختم اسکاره بفرآیند (Process) تغییر کرده است.

## ۳ جیدمان حافظه بفرآیند:

همانطورهای دیرینه، فرآیند ما می‌باشد از تقاضاب پردازنده برای اجرای پایه در حافظه اعلیٰ پارگزاری شود. جیدمان حافظه برای یک فرآیند، شامل بخش‌های

زیر است:

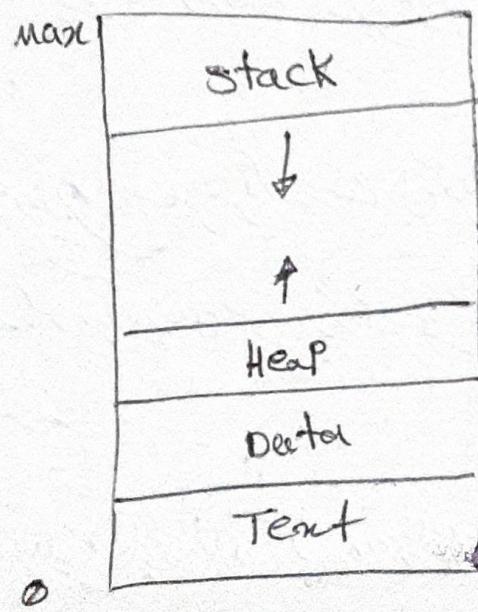
- بخش صفحه (Text section) : حاری که اجرایی برنامه است.

- بخش داده (Data section) : حاری متغیرهای معمولی برنامه است.

- بخش همی (Heap section) : حافظه از که به عنوان خود رسانی اجرای برنامه برآورده است.

- بخش سپر (Stack section) : حافظه موقت که بر هنگام فراخوانی تابع صورت است. (قرار گیرد و خود را متغیرهای محلی آن را در بازگشت، ملأ فتهای تابع رید.)

فیکل زیر حسنهان یک فرآنش در حافظه اعلی راستان می دهد



۴ معرفی برخی نکات در رابطه با حسنهان حافظه فرآنش:

۱- اندازه بخش Text و بخش Data در طول اجرای برنامه ثابت است.

با افعال بخش Stack و Heap به طور مربوط به تعداد ذرا بزرگتر طول اجرای برنامه کوچک شده باشد.

۲- بخش Stack و بخش Heap به سمت پلکانه رسیده ای می شوند و تم عامل می باشند اطمینان عدم همیومنی این دفعه را تقویت می کنند.

۳- هنگامی درستم که تابع فراخوانی می شود و یک رکورد مقاله است با

حایی اطلاعات زیر ترتیب پر سُر اتفاقی سود: Activation Reward

- پارامترهای تابع،
- متغیرهای محلی،
- و آدرس بازگشت.

درین است نیز به عنوان بازگشت از تابع، رکور حداقت از بالای سُر اتفاقی سود. بنابران اگر دلخواه معرفی و بطبیعته پر صورت و زکور انجام می‌شود.

به طور مسأله، هنگامی که برنامه بر صورت بروای در خواست تحقیق معرفی کند، منع بر برگردان حافظه معرفی بعضی Heap می‌شود و به عنوان رهاساز حافظه معرفی، حافظه کاهشی است که وسعت راسمال سده این حافظه کاهشی می‌باشد.

حدِ حال حافظه باید <sup>مغذی</sup> بزایم: ⑤

```
#include <stdio.h>
```

```
#include <stdlib.h>
```

```
int x;
```

```
int y = 15;
```

```
int main(int argc, char *argv[])
```

```
{
```

```
    int *value;
    int i;
```

```
    Value = (int *) malloc(sizeof(int) * 5);
```

```
    for (i = 0; i < 5; i++)
```

```
        Values[i] = i;
```

```
    return 0;
```

