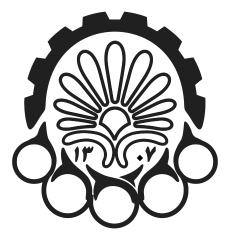
# سیستمهای عامل دکتر زرندی



دانشگاه صنعتی امیر کبیر ( پلی تکنیک تهران ) دانشکده مهندسی کامپیوتر

رضا آدینه پور ۴۰۲۱۳۱۰۵۵

تمرین سری دوم

١٤٠٣ مهر ١٤٠٣



## سیستمهای عامل

تمرین سری دوم

رضا آدینه یور ۴۰۲۱۳۱۰۵۵

### **—** سوال اول

به سوالات زیر در مورد وقفهها پاسخ دهید.

۱. وقفه چیست؟ کلاسهای مختلف وقفه را به صورت مختصر توضیح دهید.

#### پاسخ

وقفه، به رویداد یا سیگنالی گفته میشود که پردازنده را از یک کار جاری متوقف کرده و به پردازش یک کار فوریتر یا مهمتر هدایت میکند. این وقفه میتواند توسط سختافزار یا نرمافزار ایجاد شود و به منظور مدیریت و پاسخگویی به رویدادهای مختلف در سیستم عامل استفاده میشود. بهطور کلی میتوان وقفهها را به ۴ کلاس دسته بندی نمود:

- (آ) برنامه: ایجاد شده توسط شرایطی که در نتیجه اجرای یک دستور رخ میدهد، مانند سرریز محاسباتی، تقسیم بر صفر، تلاش برای اجرای یک دستور العمل غیرمجاز، یا ارجاع به خارج از فضای مجاز حافظه کاربر.
- (ب) تایمر: ایجاد شده توسط یک تایمر درون پردازنده. این وقفه به سیستم عامل امکان میدهد تا وظایف خاصی را بهصورت منظم انجام دهد.
- (ج) ورودی/خروجی: توسط کنترلکننده ورودی/خروجی ایجاد می شود، برای اعلام اتمام عادی یک عملیات یا اعلام انواع مختلفی از شرایط خطا.

۲. به هنگام وقوع وقفه، پردازنده چه اطلاعاتی را در پشته ذخیره میکند؟ دلیل استفاده از پشته چیست؟

#### پاسخ

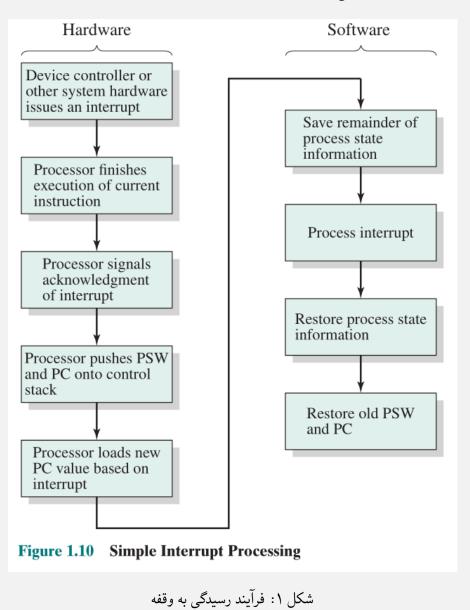
هنگام وقوع وقفه، پردازنده باید اجرای برنامه فعلی را متوقف کرده و به پردازش رویداد وقفه بپردازد. برای اینکه بتواند پس از اتمام وقفه به اجرای برنامه اصلی بازگردد، نیاز دارد اطلاعاتی را که مربوط به وضعیت فعلی اجرای برنامه است، ذخیره کند. این اطلاعات شامل:

- (آ) Program Counter: برای اینکه بدانیم از کجای برنامه اصلی به ISR جامپ زدیمم
- (ب) General Purpose Registers: برای اینکه مقادیر موجود در ثباتهای عمومی که ممکن است در حین پردازش وقفه تغییر کنند، در پشته ذخیره میشوند تا بعد از اتمام وقفه، مقادیر اصلی بازیابی شوند.
  - (ج) Processor Status Word: که شامل اطلاعاتی درمورد پردازنده مانند Flag هاست.
  - (د) Stack Pointer: همچنین نیاز است آدرس آخرین مقدار ذخیره شده در پشته نیز ذخیره شود.

صفحه ۱ از ۹

پشته یکی از سادهترین و مؤثرترین ساختارهای داده برای مدیریت اطلاعات در زمان وقوع وقفه است. دلیل اصلی استفاده از پشته این است که آخرین دستور یا دادهای که ذخیره می شود، اولین دادهای است که باید بازیابی شود (Last In, First Out - LIFO). این ویژگی پشته باعث می شود پردازنده بتواند وضعیت برنامه را به درستی رف مسلط ما از پایان وقفه به همان وضعیت بازگردد. استفاده از پشته همچنین امکان مدیریت خودکار و مرتب اطلاعات بدون نیاز به تخصیص دستی حافظه را فراهم میکند.

در ادامه تصویری از فرایند رسیدگی به وقفهها از کتاب Stallings آورده شده است:



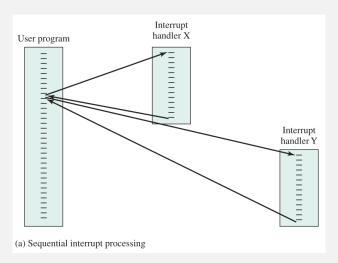
۳. رویکردهای استفاده شده برای رسیدگی به وقفههای متعدد را بیان کنید و آنها را به صورت مختصر توضیح دهید.

صفحه ۲ از ۹ دكتر زرندي

#### باسخ

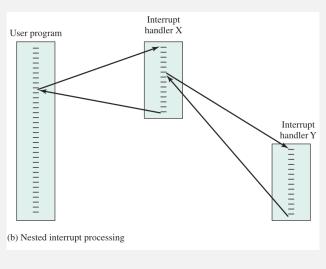
مطابق با كتاب آقاى Stallings دو رويكرد براي مقابله با وقفههاي متعدد وجود دارد.

(آ) اولین روش این است که در هنگام پردازش یک وقفه، تمامی وقفههای دیگر غیرفعال شوند. (وقفه غیرفعال به این معنی است که پردازنده هر سیگنال جدید درخواست وقفه را نادیده میگیرد). اگر در این مدت یک وقفه رخ دهد، معمولاً در حالت معلق باقی می ماند و بعد از اینکه پردازنده وقفهها را دوباره فعال کرد، بررسی می شود. بنابراین، اگر وقفهای هنگام اجرای برنامه ی کاربر رخ دهد، بلافاصله وقفهها غیرفعال می شوند. پس از تکمیل ISR وقفه ایجاد شده، وقفهها دوباره فعال می شوند و قبل از ادامه ی برنامه ی کاربر، پردازنده بررسی می کند که آیا وقفه های اضافی رخ داده اند یا خیر. (شکل زیر)



شكل ٢: رويكرد اول رسيدگي به وقفهها

(ب) روش دوم این است که برای وقفهها اولویتهایی تعریف شود و به یک وقفه با اولویت بالاتر اجازه داده شود تا روتین مدیریت وقفه با اولویت پایینتر را قطع کند. (شکل زیر)



شكل ٣: رويكرد دوم رسيدگي به وقفهها

۴. پدیده سرریز پشته چه زمانی در وقفههای تو در تو رخ میدهد و برای حل این مشکل چه تدبیری اندیشیده شده است؟

صفحه ۳ از ۹

#### باسخ

در وقفههای تو در تو، پدیده Stack Overflow زمانی رخ می دهد که اطلاعات بیشتری نسبت به ظرفیت پشته در آن ذخیره شود. همانطور که در قسمت قبل بحث شد، در وقفههای تو در تو، ممکن است یک وقفه جدید در حین پردازش وقفه قبلی رخ دهد، و پردازنده مجبور می شود وضعیت جاری خود را (شامل ثباتها و اطلاعات اجرایی) در پشته ذخیره کند. اگر تعداد وقفهها به حدی زیاد شود که ظرفیت پشته پر شود، سرریز پشته اتفاق می افتد و این باعث از بین رفتن اطلاعات و خرابی سیستم می شود. دو مورد از تدابیر اندیشیده شده برای جلوگیری از این مشکل در قسمت قبل بیان شد. یعنی غیرفعال کردن وقفههای جدید به هنگام انجام ISR یک وقفه فعال و اولویت بندی وقفهها. دو راهکار دیگر هم می توان پیشنهاد داد که یکی افزایش اندازه پشته است (البته در صورتی که بتوان این کار را انجام داد) و اگر نمی توانستیم اندازه پشته را تغییر دهیم می توان از یک حافظه جایگذین یا یک پشته مجزا در کنار پشته اصلی استفاده نمود.

صفحه ۴ از ۹

## **—** سوال دوم

دو حالت اصلی اعملیاتها در سیستمعامل را نام برده و هرکدام را بهصورت مختصر توضیح دهید.

#### پاسخ

در OS دو حالت اصلی عملیات وجود دارد که به آنها User Mode و Kernel Mode گفته می شود. در ادامه به توضیح مختصری از وظایف هریک میپردازیم:

- 1. User Mode: در این حالت، برنامههای کاربردی یا نرمافزارهایی که توسط کاربر اجرا می شوند، عمل می کنند. در حالت کاربر، دسترسی مستقیم به منابع حیاتی سیستم مانند سخت افزار، حافظه یا تجهیزات ورودی/خروجی وجود ندارد. اگر برنامهای در این حالت نیاز به دسترسی به منابع سیستم داشته باشد، باید از طریق System Call ها به حالت کرنل درخواست بدهد. این محدودیتها برای جلوگیری از دسترسی مستقیم برنامهها به سخت افزار و حفاظت از امنیت سیستم اعمال می شود.
- ۲. Kernel Mode: در این حالت، سیستمعامل به منابع حیاتی و مستقیم سختافزار دسترسی کامل دارد و میتواند هرگونه عملیات لازم را اجرا کند. این حالت برای انجام وظایف مهم سیستمعامل مثل مدیریت حافظه، مدیریت پردازشها، و کنترل سختافزار استفاده میشود. در حالت کرنل، هیچ محدودیتی برای دسترسی به منابع وجود ندارد و دسترسی کامل به حافظه و دستگاهها امکانیذیر است.

Mode <sup>\</sup>

صفحه ۵ از ۹

## **ــــ** سوال سوم

نجوه عملکرد DMA را توضیح دهید. نحوه همکاری DMA و پردازنده به چهصورت است؟ پردازنده به چهصورت از به پایان رسیدن کار DMA مطلع می شود؟

پاسخ

صفحه ۶ از ۹

## سوال چهارم

نحوه عملکرد سیستمهای چند پردازنده و سیستمهای خوشهای را توضیح دهید و آنها را با یکدیگر مقایسه کنید. انواع دسته بندی آنها را نیز نام ببرید.

پاسخ

صفحه ۷ از ۹

## ـــا سوال پنجم

موارد زیر و نحوه انجام آنها در سیستم عامل را توضیح دهید.

۱. مدیریت زمان

پاسخ

۲. مدیریت پردازهها



٣. مديريت حافظه

پاسخ

صفحه ۸ از ۹

## سوال ششم

فرض کنید دو برنامه A و B در یک سیستم در حال اجرا هستند. به طور کلی هر نوع فعالیت مرتبط با حافظه ۳۰ میکروثانیه، اجرای ۶۰ دستورالعمل ۴ میکروثانیه و ۲۵ دستورالعمل ۲ میکروثانیه زمان میبرد. بهرهوری پردازنده هنگامی که سیستم قابلیت تک برنامهای و چند برنامهای دارد را محاسبه کنید و دیاگرام وضعیت پردازنده در واحد زمان را برای حالت چند برنامهای رسم کنید.

- A: Read a record from file Executing 60 instructions Write a record to file
- B: Read a record from file Executing 25 instructions Write a record to file

باسخ

صفحه ۹ از ۹