

سیستم‌های عامل  
دکتر زرندی



**دانشگاه صنعتی امیرکبیر**  
( پلی تکنیک تهران )  
دانشکده مهندسی کامپیوتر

رضا آدینه پور ۴۰۲۱۳۱۰۵۵

تمرین سری دوم

۱۵ مهر ۱۴۰۳

## 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. به طور کلی می‌توان وقفه‌ها را به ۴ کلاس دسته‌بندی 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 به صورت منظم انجام دهد.

(ج) ورودی/خروجی: توسط کنترل‌کننده ورودی/خروجی ایجاد می‌شود، 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 زدیم

(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 بازایی شوند.

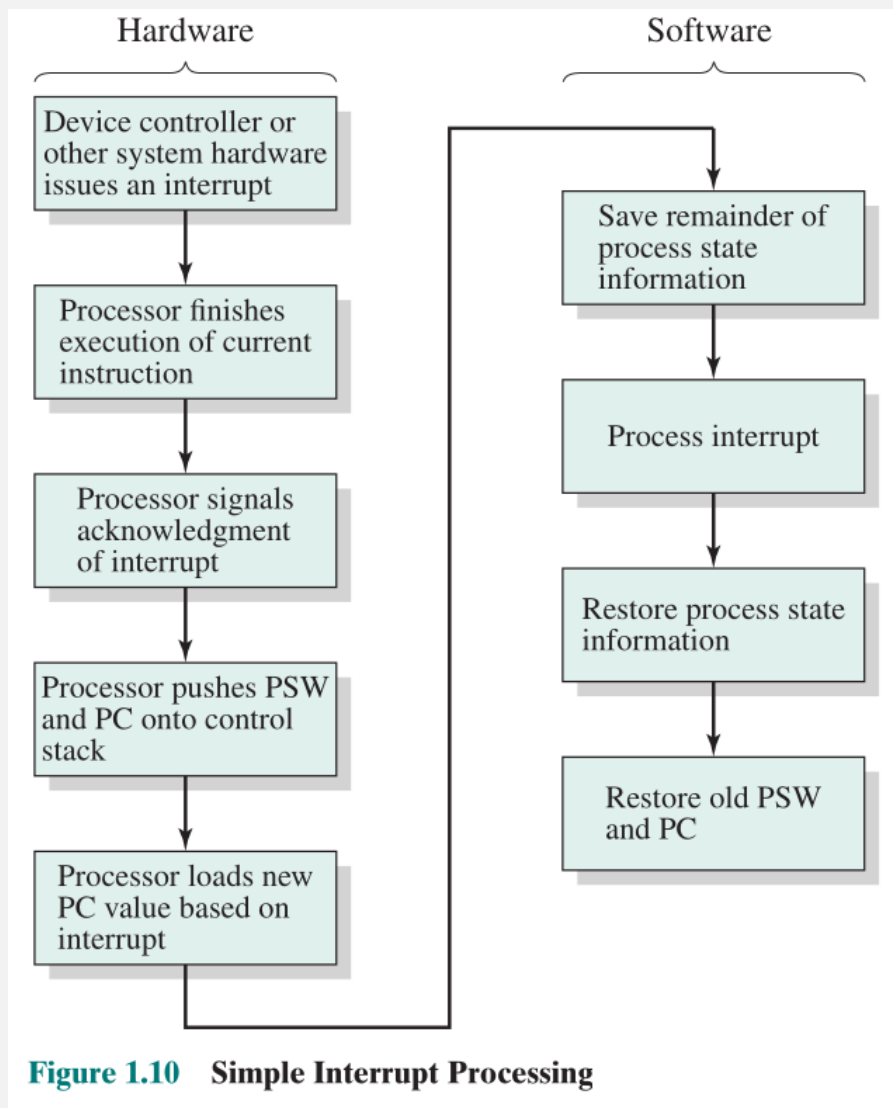
(ج) Processor Status Word: که شامل اطلاعاتی درمورد پردازنده مانند Flag هاست.

(د) Stack Pointer: همچنین نیاز است آدرس آخرین مقدار ذخیره‌شده در پشته نیز ذخیره شود.

پاسخ

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 می‌شود، اولین داده‌ای است که باید بازیابی شود (Last In, First Out - LIFO). این ویژگی پشته باعث می‌شود پردازنده بتواند وضعیت برنامه را به درستی ذخیره کرده و پس 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:



**Figure 1.10 Simple Interrupt Processing**

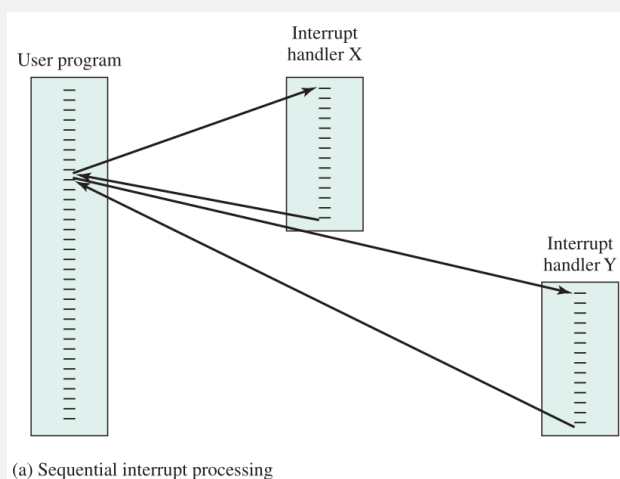
شکل ۱: فرایند رسیدگی به وقفه

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

## پاسخ

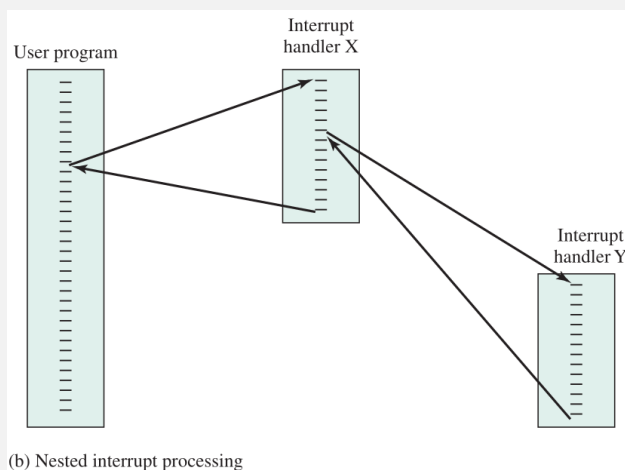
مطابق با کتاب آقای Stallings دو رویکرد برای مقابله با وقفه‌های متعدد وجود دارد.

(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 می‌ماند و بعد از اینکه پردازنده وقفه‌ها را دوباره فعال کرد، بررسی می‌شود. بنابراین، اگر وقفه‌ای هنگام اجرای برنامه‌ی کاربر رخ دهد، بلافاصله وقفه‌ها غیرفعال می‌شوند. پس از تکمیل ISR وقفه ایجاد شده، وقفه‌ها دوباره فعال می‌شوند و قبل از ادامه‌ی برنامه‌ی کاربر، پردازنده بررسی می‌کند که آیا وقفه‌های اضافی رخ داده‌اند یا خیر. (شکل زیر)



شکل ۲: رویکرد اول رسیدگی 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)



شکل ۳: رویکرد دوم رسیدگی 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؟

## پاسخ

در وقفه‌های تو در تو، پدیده Stack Overflow زمانی رخ می‌دهد 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 می‌شود 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 می‌افتد و این باعث از بین رفتن اطلاعات و خرابی سیستم می‌شود. دو مورد از تدابیر اندیشیده شده برای جلوگیری از این مشکل در قسمت قبل بیان شد. یعنی غیرفعال کردن وقفه‌های جدید به‌هنگام انجام ISR یک وقفه فعال و اولویت بندی وقفه‌ها. دو راهکار دیگر هم می‌توان پیشنهاد داد که یکی افزایش اندازه پشته است (البته در صورتی که بتوان این کار را انجام داد) و اگر نمی‌توانستیم اندازه پشته را تغییر دهیم می‌توان از یک حافظه جایگزین یا یک پشته مجزا در کنار پشته اصلی استفاده نمود.

## سوال دوم

دو حالت اصلی<sup>۱</sup> عملیات‌ها در سیستم‌عامل را نام برده و هرکدام را به صورت مختصر توضیح دهید.

پاسخ

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

۱. User Mode: در این حالت، برنامه‌های کاربردی یا نرم‌افزارهایی که توسط کاربر اجرا می‌شوند، عمل می‌کنند. در حالت کاربر، دسترسی مستقیم به منابع حیاتی سیستم مانند سخت‌افزار، 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 سخت‌افزار و حفاظت از امنیت سیستم اعمال می‌شود.

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 امکان‌پذیر است.

<sup>۱</sup> Mode

## سوال سوم

نحوه عملکرد DMA را توضیح دهید. نحوه همکاری DMA و پردازنده به چه صورت است؟ پردازنده به چه صورت از به پایان رسیدن کار DMA مطلع می‌شود؟

پاسخ

وقتی قرار است حجم زیادی از داده‌ها منتقل شود، از تکنیکی به نام Direct Memory Access یا به طور خلاصه DMA استفاده می‌شود. این تکنیک به این صورت عمل می‌کند که وقتی پردازنده می‌خواهد یک بلوک داده را بخواند یا بنویسد، دستوری را به ماژول DMA ارسال می‌کند که شامل اطلاعات زیر است:

۱. اینکه آیا خواندن یا نوشتن درخواست شده است

۲. آدرس دستگاه I/O مرتبط

۳. مکان شروع در حافظه برای خواندن داده‌ها یا نوشتن داده‌ها

۴. تعداد کلماتی که باید خوانده یا نوشته شوند

سپس پردازنده به کارهای دیگری ادامه می‌دهد. این عملیات I/O به ماژول DMA واگذار شده و آن ماژول آن را مدیریت خواهد کرد. ماژول DMA کل بلوک داده را به طور مستقیم به حافظه منتقل می‌کند بدون اینکه ابتدا آن را به پردازنده بدهد. وقتی انتقال کامل شد، ماژول DMA یک سیگنال وقفه به پردازنده ارسال می‌کند که پردازنده را متوجه پایان عملیات کند. بنابراین، پردازنده تنها در آغاز و پایان انتقال درگیر می‌شود.

## 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



## سوال پنجم

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

۱. مدیریت زمان

پاسخ

۲. مدیریت پردازشها

پاسخ

۳. مدیریت حافظه

پاسخ

## 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

پاسخ