



به نام خدا

پاسخ تمرین سری اول درس سیستم های عامل

پاییز 1403

استاد درس: دکتر زرندی

سوال اول)

به سوالات زیر در مورد دستگاه های ورودی و خروجی و نحوه انتقال اطلاعات از آنها پاسخ دهید.

الف) وظیفه کنترلر و درایوردستگاه ها چیست؟ تعامل این دو قسمت با یکدیگر و با دستگاه مربوط به خودشان از آغاز تا پایان یک عملیات 1/0 به چه صورت است؟

هر device controller مسئول یک دستگاه خاص است، کنترلر دستگاه یک بافر ذخیره سازی محلی و تعدادی رجیستر خاص منظوره را نگهداری میکند و مسئول جابجایی داده بین دستگاه های جانبیای که کنترل میکند و بافر ذخیره سازی می باشد، معمولا سیستم عامل ها به ازای هر device جانبیای که کنترل میکند و بافر ذخیره سازی می باشد، معمولا سیستم عامل ها به ازای هر controller یک device driver نیز دارید. این درایور دستگاه حقیقت دیوایس کنترلر را میفهمد و یک رابط یکپارچه بین بقیه سیستم و دستگاه ایجاد می کند، همچنین pcpu و دیوایس کنترلرها میتوانند به صورت موازی فعالیت کنند. یک عملیات ساده I/O را در نظر بگیرید برای شروع این عملیات I/O، درایور دستگاه رجیسترهای مناسب را در کنترلر دستگاه لود میکند، کنترلر دستگاه نیز در عوض محتوای این رجیسترها را میسنجد تا بفهمد چه اقدامی باید انجام دهد. (برای مثال یک کاراکتر را از کیبورد بخواند.) سپس دیوایس کنترلر انتقال داده از دستگاه به بافر محلی خود را آغاز میکند و پس از پایان این عملیات انتقال داده دیوایس درایور را از پایان یافتن عملیات خود مطلع می سازد و این کار را با کمک وقفه ها انجام میدهد. حال دیوایس درایور کنترل را به بخش های دیگر سیستم عامل میدهد و ممکن است دیتا یا اشاره گر به دیتا را (اگر عملیات خواندن باشد) برگرداند. در سایر عملیات ها دیوایس درایور اطلاعات وضعیت نظیر" عملیات نوشتن با موفقیت انجام شد" یا "busy driver"

ب) میدانیم یک روش انتقال داده بین دستگاه های ورودی و خروجی و پردازنده، مبتنی بر وقفه هاست. عیب این روش چیست و چگونه در سیستم های کامپیوتری امروزی رفع شده است؟

این روش برای انتقال داده های با حجم بالا دارای سربار زیادی است و برای رفع این مشکل از DMA یا ccess memory direct استفاده میکنیم. در حقیقت بعد از تنظیم بافرها، اشاره گرها و شمارنده ها برای دستگاه های ورودی خروجی دیوایس کنترلر تمام بلوک دیتا را به طور یکجا و بدون مداخله در این حالت به جای یک وقفه به ازای هر بایت دو در این حالت به جای یک وقفه به ازای هر بایت

تنها یک وقفه در هر کلاک تولید میشود تا به دیوایس درایور اطلاع دهد که عملیات پایان یافته است. در این روش زمانی که دیوایس کنترلر در حال انجام این عملیاتها است، پردازنده قادر است به کارهای دیگر بپردازد.

سوال دوم)

تصور کنید یک کامپیوتری دارای چندین دستگاه ورودی اخروجی (۱/۵) مانند کیبورد و اسکنر است. میدانیم که این دستگاهها برای ارسال و دریافت اطلاعات از CPU نیاز به مدیریت دارند، حال توضیح دهید زمانی که کاربر کلیدی را بر روی کیبورد فشار میدهد و یا میخواهد عکسی با حجم کم را اسکن کند، چه فرآیند و مراحلی میان دستگاه device controller این و سود.

(در مثال فشردن کلیدی بر روی کیبورد) هنگامی که کاربر کلیدی را فشار میدهد، کنترلر کیبورد (که به عنوان واسطه بین کیبورد و سیستم عمل می کند) سیگنال مربوط به کلید فشردهشده را تشخیص میدهد. سپس سیگنال ورودی از کیبورد به شکل داده ای در بافر محلی کنترلر کیبورد ذخیره میشود. کنترلر کیبورد یک وقفه (interrupt) به پردازنده میفرستد تا به آن اطلاع دهد که داده جدیدی برای پردازش در دسترس است. پردازنده فعلی از عملیات جاری خود متوقف شده (وضعیت فعلی سیستم شامل مقادیر ثباتها ذخیره میشود) و با استفاده از جدول وقفهها وضعیت فعلی سیستم شامل مقادیر ثباتها ذخیره میشود) و با استفاده از جدول وقفهها کیبورد (Interrupt Vector Table) اطلاعات موجود در بافر کنترلر را دریافت می کند و دادههای مربوطه را پردازش کرده و در صورت نیاز به حافظه اصلی منتقل می کند. پس از اتمام پردازش وقفه، CPU به وضعیت قبلی خود بازمی گردد.

سوال سوم)

میدانیم گاهی اوقات CPU در وضعیت HALT قرار می گیرد، این وضعیت را توضیح دهید و شرح دهید در چه مواردی CPU در آن قرار می گیرد.

وضعیت HALT یکی از حالتهای پردازنده (CPU) است که در آن پردازنده به طور موقت اجرا را متوقف کرده و به حالت غیرفعال میرود. این وضعیت زمانی اتفاق میافتد که CPU نیاز ندارد هیچ دستورالعملی را اجرا کند و منتظر یک رویداد خاص (مثل وقفه) است تا به حالت فعال بازگردد. در حالت HALT پردازنده دیگر دستورالعملها را اجرا نمی کند و فعالیتهای پردازشی متوقف میشود. اما این به معنای خاموش شدن CPU نیست؛ بلکه CPU در حالت آمادهباش قرار دارد و منتظر رخداد یک رویداد خاص (مانند یک وقفه سختافزاری) است تا دوباره شروع به کار کند. از مواردی که پردازنده در آن در وضعیت HALT قرار می گیرد میتوان به این موارد اشاه نمود: زمانی که CPU هیچ دستورالعملی برای اجرا ندارد یا منتظر یک وقفه خاص است (مثل تایمر، سیگنال شبکه یا ورودیهای کاربر) می تواند وارد وضعیت HALT شود و منتظر بماند و یا در زمانهای بیکاری سیستم ورودیهای کاربر) می تواند وارد وضعیت HALT شود و منتظر بماند و یا در زمانهای بیکاری سیستم عامل، سیستم ممکن است CPU را به حالت HALT ببرد.

سوال چهارم)

در خصوص Bootstrap و تفاوت آن با Bootloader تحقیق کنید و همچنین توضیح دهید چرا برنامه Bootstrap در حافظه داخلی ذخیره نمی شود.

به پروسه strat-up سیستم bootstrap گفته می شود. این فرایند از اجزای مختلفی تشکیل شده است که یکی از آنها bootloader است. وظیفه bootloader قرار دادن کد کرنل سیستم عامل بر روی RAM به منظور اجرای آن است. خود bootloader نیز بر روی حافظه غیر موقت قرار گرفته است که با خاموش شدن سیستم عامل نیز وجود دارد.

سیستم عاملهای مختلف bootloader خاص خودشان را دارند. برای مثال اگر سیستم bootloader باشد یعنی امکان انتخاب سیستم عامل وجود داشته باشد، دو bootstrap مختلف نیز خواهید داشت. اگر شما سیستمی بدون سیستم عامل داشته باشید نیز فرایند bootstrap در آن وجود دارد

ولی بخش bootloader وجود ندارد. (توجه کنید که در این حالت فرایند bootstrap نیز به دلیل آنکه سیستم عامل را اجرا نمی کند مختصر تر است و به کارهایی از قبیل تست سخت افزار بسنده می کند.)

همچنین برنامه Bootstrap در حافظه داخلی ذخیره نمی شود زیرا حافظه داخلی (RAM) پس از خاموش شدن سیستم اطلاعات خود را از دست می دهد. برای اینکه سیستم بتواند همیشه پس از روشن شدن راهاندازی شود، باید برنامه Bootstrap در حافظهای قرار داشته باشد که اطلاعات آن دائم است و پس از خاموش شدن سیستم پاک نمی شود. به همین دلیل باید در حافظه غیر فرار همچون ROM ذخیره شود.