

حافظه های اصلی و جانبی

حافظه محلی برای نگهداری داده هاست و زمینه پردازش های لازم را روی داده های متفاوت به وسیله پردازنده فراهم می کند. همان طور که در فصل اول گفته شد می توان به لحاظ ساختاری، رایانه را به چهار جزء اصلی تقسیم کرد. یکی از اجزای مهم این تقسیم بندی ماثول حافظه است. همان طور که خواهید دید بنابر نیاز های مختلف سیستم، حافظه های مختلفی ارائه شده است که هر کدام کاربری خاص خود را دارد. در این بخش تلاش می شود تا با آشنایی با انواع حافظه ها و کاربردهای آن، شیوه کار هر کدام را بررسی کنیم.

هنرجو پس از آموزش این فصل می تواند:

- ویژگی های انواع حافظه های اصلی و جانبی را شرح دهد.
- ویژگی های انواع دیسک های سخت و نوری را بیان کند.
- انواع کنترلر های دیسک سخت و تقvaوت آنها را بیان کند.
- نحوه ذخیره سازی داده ها در حافظه اصلی و جانبی را شرح دهد.
- حافظه اصلی و جانبی مورد نیاز را تعیین کند.
- کاربردهای حافظه های قابل حمل را بیان کند.

۴-۱ مقدمه

هر وسیله ای که توانایی حفظ و نگهداری داده ها را به گونه ای داشته باشد که اجزای رایانه بتوانند در هر زمان به داده های آن دسترسی¹ داشته باشند، **حافظه** نام دارد. حافظه در رایانه محل نگهداری و ذخیره داده هاست. حافظه های رایانه نوع بسیار گسترده ای از نظر نوع، فناوری، عملکرد و قیمت در میان دیگر اجزای رایانه دارند، زیرا هیچ کدام از فناوری های موجود در ساخت حافظه ها، به تنهایی قادر نیست همه نیاز های کاربران رایانه ها را به صورت بهینه برآورده کند. بنابراین هر سیستم رایانه ای با سلسله مراتبی از انواع حافظه ها مجهز می شود تا تمام فرایندهای رایانه را به صورت بهینه پاسخ دهد.

1. Access

حافظه‌های رایانه به دو دسته کلی تقسیم می‌شوند:

- **حافظه اصلی (اولیه - درونی):** این نوع حافظه‌ها در داخل رایانه قرار دارند و برای اجرای برنامه به طور مستقیم به وسیله پردازنده مورد استفاده قرار می‌گیرند.

- **حافظه جانبی (ثانویه - خارجی):** این نوع حافظه‌ها برای نگهداری داده‌ها و اطلاعات پردازنده‌ها برای مدت زمان طولانی به کار می‌روند و در خارج^۱ از رایانه قرار می‌گیرند تا از طریق مژوپهای ورودی / خروجی برای پردازنده قابل دسترس باشند. بخشی از این نوع حافظه‌ها که برای آرشیو و بایگانی داده‌ها به کار می‌روند به صورت نوع سوم شناخته می‌شوند.

۴-۲ ویژگی‌های مهم حافظه

برای بررسی انواع حافظه‌های رایانه، به معرفی و توصیف ویژگی‌های مهم حافظه می‌پردازیم حافظه‌ها را براساس این ویژگی‌ها دسته‌بندی می‌کنیم. تعدادی از این ویژگی‌ها عبارت‌اند از:

۴-۲-۱ حافظه نامانا و مانا

حافظه‌هایی که با قطع جریان برق داده‌های آنها از بین می‌روند، حافظه‌های نامانا^۲ و آنهایی که با قطع جریان برق داده‌های خود را حفظ می‌کنند مانا^۳ هستند. حافظه‌های اصلی اغلب نامانا و حافظه‌های جانبی مانا هستند.

۴-۲-۲ محل استقرار حافظه

یانگر داخلی یا خارجی بودن حافظه نسبت به رایانه است. حافظه‌های داخلی را اغلب حافظه اصلی می‌گویند که انواع مختلفی دارد و در ادامه با آنها آشنا خواهید شد. حافظه خارجی را اغلب حافظه جانبی می‌گویند که تنوع زیادی دارد و در این فصل تعدادی از آنها آورده شده است.

۴-۲-۳ ظرفیت حافظه

مقدار داده‌ای را که می‌توان در یک حافظه ذخیره کرد، ظرفیت آن حافظه می‌گویند. همان‌طور که در بخش‌های گذشته اشاره شد، کوچک‌ترین واحد حافظه را کلمه گویند. کلمه می‌تواند یک عدد یا یک دستورالعمل باشد و اندازه آن به طور معمول برابر با بیت‌های به کار رفته برای نمایش آن است (البته استثناهای زیادی در این رابطه در سیستم‌های رایانه‌ای گذشته وجود داشته

۱. «خارج از رایانه» یعنی هر حافظه‌ای که برای ارتباط با سایر اجزای رایانه به خصوص پردازنده، نیاز به یک واسط یا کنترلر دارد، مانند دیسک سخت یا حافظه FLASH در ادامه همین فصل با واسطه‌ها و کنترلرها آشنا خواهید شد.

2. non Volatile

3. Volatile

است که ورود به این بحث از حوصله این کتاب خارج است). بنابراین ظرفیت حافظه متناسب با تعداد بیت‌های یک کلمه و تعداد آنها در یک حافظه است. با واحدهای رایج اندازه‌گیری ظرفیت حافظه در درس مبانی رایانه آشنا شده‌اید.

۴-۲-۴ آدرس‌دهی حافظه

هر حافظه را به مجموعه‌ای از خانه‌ها تقسیم می‌کنند که این خانه‌ها برای نگهداری داده‌ها به کار می‌روند. برای خواندن و یا نوشتمن داده‌ها در یک خانه حافظه، نیاز به آدرس آن خانه است. هر حافظه یک شیوه آدرس‌دهی دارد که به کمک آن، خانه‌های حافظه مورد دستیابی قرار می‌گیرند.

۴-۲-۵ روش‌های دستیابی به داده‌های حافظه

یکی از ویژگی‌های اساسی حافظه‌ها، روش‌های دستیابی به واحدهای داده است. در واقع هر حافظه براساس فناوری تولید و اجزای تشکیل دهنده آن، شیوه خاصی برای دسترسی به خانه‌هایش دارد. تعدادی از این روش‌ها عبارت‌اند از:

- دستیابی ترتیبی
- دستیابی مستقیم
- دستیابی تصادفی
- دستیابی انجمانی



شکل ۴-۱ نوار مغناطیسی

دستیابی ترتیبی: در این روش ساختار ذخیره‌سازی داده‌ها در حافظه به گونه‌ای است که برای دستیابی به هر سلول از حافظه، باید از خانه‌های مختلفی که قبل از سلول داده مورد نظر است، عبور کرده و بعد از رسیدن به سلول مربوط، داده را از آن خواند یا در آن نوشت. در این روش حافظه به صورت واحدهایی از

داده که به آن رکورد داده می‌گویند، سازماندهی می‌شود. برای دستیابی به هر رکورد از داده باید رکوردهای قبل از آن خوانده شود و بعد از رسیدن به رکورد مورد نظر، کار خواندن یا نوشتمن در حافظه انجام شود. در حقیقت زمان دستیابی به هر داده در این حافظه به فاصله مکانی که داده در آن قرار گرفته، تا هد دستگاه بستگی دارد. نوار مغناطیسی (شکل ۴-۱) از این نوع حافظه است.

دستیابی مستقیم: در این روش، حافظه به صورت بلوک‌هایی از داده سازماندهی می‌شود.

هر بلوک شامل چند بایت است که دارای آدرس منحصر به فرد است. برای دستیابی به داده مورد نظر فقط باید به بلوکی که داده در آن واقع است، مراجعه کرد و در آن بلوک، داده به صورت ترتیبی بازیابی می‌شود و نیازی به پیمودن کل حافظه مقابل داده مورد نظر نیست. در واقع می‌توان گفت دستیابی مستقیم ترکیبی از دستیابی ترتیبی و دستیابی تصادفی است که در آن به دلیل آدرس دهی برای هر بلوک، زمان دستیابی به داده، به فاصله مکانی محل قرارگیری داده نسبت به اولین داده بلوک مورد نظر، بستگی دارد. هد دستگاه در ابتدا به طور مستقیم به آدرس بلوک مراجعه می‌کند، سپس آن بلوک را برای پیدا کردن داده مورد نظر می‌پیماید. در این روش، زمان دستیابی به خانه‌های حافظه کمتر از دستیابی ترتیبی است. دیسک سخت (شکل ۴-۲) از این نوع حافظه است.

دستیابی تصادفی: فناوری ساخت حافظه‌هایی با دستیابی تصادفی به سیستم این اجازه را

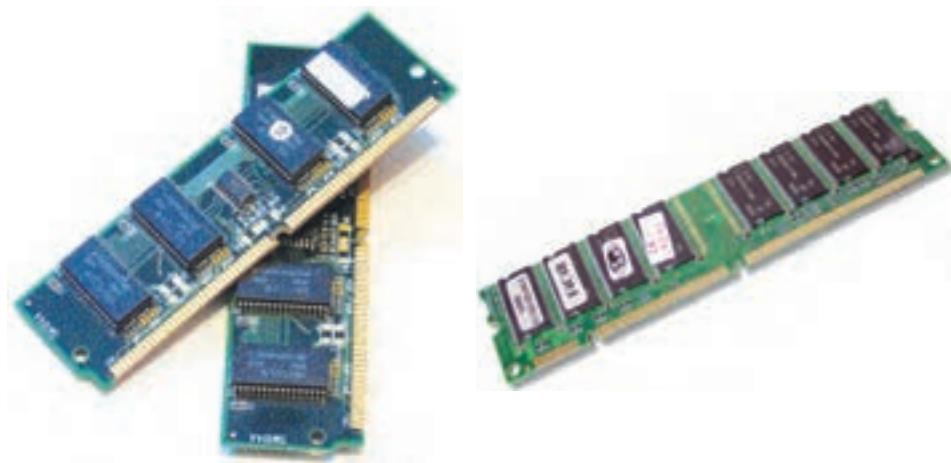


شکل ۴-۲ دیسک سخت

می‌دهد تا برای هر بایت از حافظه یک آدرس منحصر به فرد در نظر بگیرد. در این حافظه روش ذخیره‌سازی داده به گونه‌ای است که بتوان بدون نیاز به عبور از بخش‌های مختلف حافظه، هر سلول آن را خواند یا نوشت. با توجه به آدرس منحصر به فردی که به هر مکانی از حافظه داده می‌شود می‌توان به مکان مورد نظر به طور مستقیم دسترسی پیدا کرد. به همین دلیل هر مکانی از حافظه را می‌توان به طور تصادفی انتخاب کرد و به آن یک آدرس منحصر به فرد داد و براساس

همان آدرس، به داده‌های آن دسترسی پیدا کرد. با توجه به شیوه آدرس دهی این حافظه‌ها، زمان دستیابی به هر مکان از حافظه، مستقل از محل قرار گرفتن داده در حافظه است و زمان ثابتی دارد. در این روش، زمان دستیابی به خانه‌های حافظه کمتر از دستیابی ترتیبی و دستیابی مستقیم است. حافظه اصلی (شکل ۴-۳) از این نوع حافظه است.

دستیابی انجمنی: این دستیابی مانند دستیابی تصادفی است با این تفاوت که در آن هر مکان



شکل ۴-۳ حافظه‌های RAM

از حافظه به طور کامل براساس آدرس آن دستیابی نمی‌شود و برای دسترسی به خانه‌های این حافظه، محتوای آن نیز بررسی می‌گردد. در این نوع حافظه نیز دسترسی به هر مکان از حافظه، مدت زمان ثابتی دارد و کمتر از زمان دستیابی تصادفی است. حافظه‌های نهان^۱ از این نوع هستند.

۴-۲-۶ کارایی حافظه

از دیدگاه کاربران دو مشخصه مهم حافظه، ظرفیت و کارایی هستند. کارایی حافظه‌ها سه ویژگی به شرح زیر دارد:

• زمان دستیابی

این زمان مربوط به انجام عمل خواندن یا نوشتمن است. یعنی فاصله زمانی، از لحظه‌ای که آدرس در حافظه وارد می‌شود تا لحظه‌ای که داده در آن ذخیره و یا روی گذرگاه داده (در

1. cache

مورد خواندن) قرار می‌گیرد.

● سیکل حافظه

زمانی که طول می‌کشد تا آدرس روی گذرگاه آدرس قرار گرفته، به علاوه زمان دستیابی به داده را سیکل حافظه می‌نامند.

● سرعت انتقال داده

مقدار بایت‌های ارسالی و یا دریافتی در هر ثانیه را سرعت انتقال داده می‌گویند. این سرعت به طور کامل به مدت زمان سیکل حافظه بستگی دارد. هر چه زمان این سیکل کم باشد سرعت انتقال بالاتر است و بالعکس، هر چه زمان سیکل بیشتر باشد داده کمتری در واحد زمان قابل دستیابی است و سرعت انتقال کمتر می‌شود. پس می‌توان گفت که سرعت انتقال با زمان سیکل حافظه رابطه معکوس دارد. در واقع تعداد دفعاتی را که سیکل حافظه در یک ثانیه قابل تکرار شدن است، سرعت انتقال داده در یک حافظه گویند.

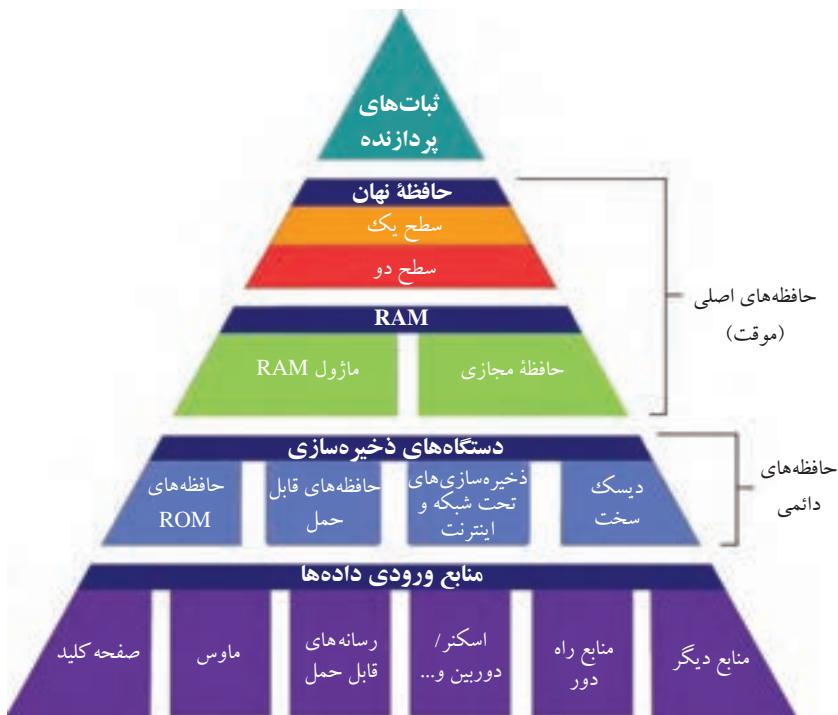
جدول ۱-۴ ویژگی‌های انواع حافظه‌ها را نشان می‌دهد.

جدول ۱-۴ ویژگی‌های انواع حافظه

سرعت دستیابی حافظه	نوع حافظه	محل استقرار حافظه	قیمت حافظه
خیلی سریع و با دستیابی انجمنی	ثبات‌ها، حافظه نهان	حافظه‌های درونی	خیلی گران
سریع و با دستیابی تصادفی	حافظه اصلی	روی برد اصلی	گران
کند و با دستیابی مستقیم	دیسک مغناطیسی، CD، Blu Ray و DVD	حافظه‌های خارج از برد اصلی اما متصل	ارزان
خیلی کند و با دستیابی ترتیبی	نوار مغناطیسی	حافظه‌های خارجی و غیرمتصل	خیلی ارزان

براساس فناوری ساخت، حافظه‌ها به انواع مختلفی تقسیم می‌شوند. هر فناوری دارای مزایا و معایب خاص خود است. هرم حافظه‌ها (شکل ۱-۴) تلاش کرده است که حافظه‌ها را براساس سرعت دستیابی به داده، دسته‌بندی کند.

پردازنده به دلیل سرعت بالایی که در انجام کارهایش دارد باید داده‌ها را با سرعت بالا و به



شکل ۴-۴ هرم حافظه های رایانه و منابع ورود داده و اطلاعات

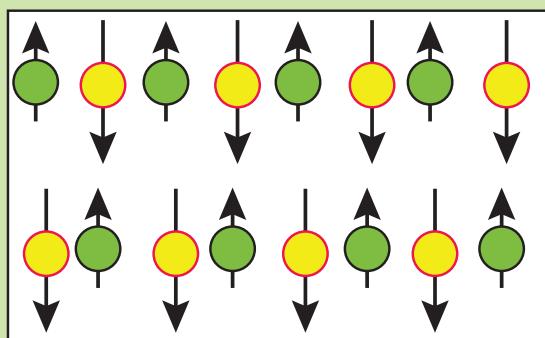
مقدار زیاد در اختیار داشته باشد. ذخیره سازهای ثانویه مانند دیسک سخت و دیسک های نوری و... به دلیل سرعت کمی که دارند نمی توانند پاسخگوی نیازهای پردازنده باشند و داده مورد نظر آن را با سرعت بالا تأمین کنند. به همین دلیل تلاش شده است تا تعدادی حافظه های موقعت ولی با سرعت بیشتر و نزدیک به سرعت پردازنده، طراحی و در اختیار پردازنده قرار دهند. در این هرم هر چه قدر حافظه مورد نظر به پردازنده نزدیک تر باشد، سرعت انتقال داده بیشتری دارد و به طور طبیعی این سرعت بالا مستلزم هزینه بیشتری است.

۴-۳ حافظه اصلی

در رایانه های اولیه، رایج ترین وسیله ذخیره سازی که به عنوان حافظه اصلی بود، از تعدادی آرایه فرومغناطیس استفاده می کرد. با ظهور نیمه هادی ها و مزایای آن، حافظه های فرومغناطیس منسوز شد و امروزه استفاده از حافظه های نیمه هادی به عنوان حافظه اصلی رایج شده است. این حافظه ها به طور مستقیم با پردازنده ارتباط دارند.

بیشتر بدانید

مواد فرومغناطیس دسته‌ای از مواد مغناطیسی هستند که دو قطبی‌های مغناطیسی همسو شده دارند. این مواد هنگامی که در مجاورت میدان مغناطیسی خارجی قرار می‌گیرند، تبدیل به آهنربا می‌شوند. چون میدان مغناطیسی بر حوزه‌های مغناطیسی اثر می‌گذارد و سبب می‌شود که دو قطبی مغناطیسی هر حوزه تحت تأثیر میدان مغناطیسی قرار گیرد(شکل ۴-۵).



شکل ۴-۵ دوقطبی‌های مغناطیسی همسو شده

در موادی مثل آهن، کبالت و نیکل در صورتی که خالص باشند، دو قطبی مغناطیسی حوزه‌ها به آسانی تغییر می‌کند، در نتیجه به آسانی آهنربا می‌شوند، ولی به آسانی هم خاصیت آهنربایی خود را از دست می‌دهند. این مواد را فرومغناطیس نرم می‌نامند و در ساخت آهنرباهای غیر دائم کاربرد دارند. موادی مثل فولاد، به سختی آهنربا می‌شوند و به سختی هم این خاصیت را از دست می‌دهند. این گونه مواد، فرومغناطیس سخت نامیده می‌شوند.

- هر سلول از حافظه نیمه‌هادی که به بیت معروف است، دارای خواص زیر است:
- هر سلول حافظه دو حالت از خود به نمایش می‌گذارد که از این دو حالت برای تعیین صفر و یک بودن آن بیت استفاده می‌شود.
- می‌توان حداقل یک بار در آن نوشت که این کار با تعیین وضعیت سلول‌ها (بیت‌ها) امکان‌پذیر است.
- به راحتی می‌توان وضعیت صفر یا یک بودن این سلول‌ها را مشخص کرد که این کار همان خواندن حافظه است.

براساس خواص فوق می‌توان گفت که این حافظه‌ها توانایی نگهداری داده‌ها در مبنای دو و قابلیت نوشتن و خواندن آنها را دارند. حافظه‌هایی که در این بخش درباره آنها صحبت می‌شود، از نوع دستیابی تصادفی هستند که رایج‌ترین نوع حافظه با دستیابی تصادفی را RAM^۱ می‌گویند. RAM معروف‌ترین حافظه مورد استفاده در رایانه است. سلول‌های حافظه آن بلافاصله قابل دسترسی هستند و به همین دلیل به آنها Random Access می‌گویند. نقطه مقابل RAM را SAM^۲ می‌نامند. همان‌طور که از نامش پیداست داده‌ها را به صورت سریال مانند نوار کاست نگهداری می‌کند. در SAM اگر داده‌ای در دسترس نباشد کلیه داده‌های قبل از آن خوانده می‌شوند تا به داده مورد نظر برسد. کاربرد حافظه‌های SAM بیشتر به صورت حافظه میانگیر^۳ است. حافظه کارت گرافیک نمونه‌ای از حافظه SAM است که در آن داده‌ها به ترتیب ورود باید خوانده شوند.

یکی از مشخصه‌های بارز حافظه RAM قابلیت خواندن و نوشتن در آن است. مشخصه مهم دیگر این نوع حافظه، نامانا بودن اطلاعات آن است و این یعنی این که RAM‌ها همواره باید به یک منبع تغذیه الکتریکی متصل باشند. هر زمان انرژی الکتریکی متوقف گردد، داده‌های این حافظه از دست خواهد رفت. بنابراین RAM همیشه به عنوان یک ذخیره‌ساز موقت به کار می‌رود. شکل ۴-۶ حافظه اصلی با ظرفیت یک مگابایت را نشان می‌دهد.



شکل ۴-۶ حافظه اصلی با ظرفیت یک مگابایت

ها دو نوع دارند:

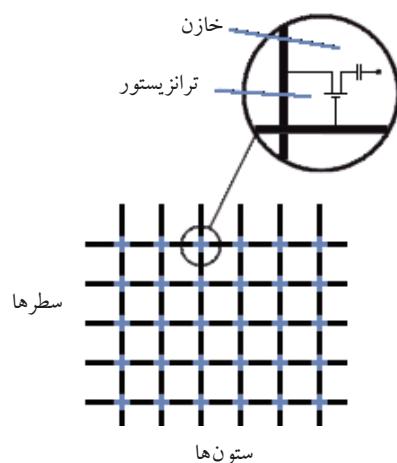
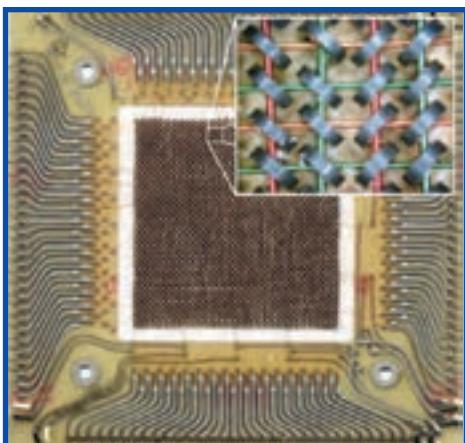
- حافظه پویا (Dynamic RAM (DRAM))
- حافظه ایستا (Static RAM (SRAM))

1.Random Access Memory
2.Serial Access Memory
3.Buffer

۴-۳ حافظه پویا

فناوری حافظه‌های پویا به این صورت است که از میلیون‌ها ترانزیستور و خازن در گذار هم ساخته می‌شوند (شکل ۴-۷). هر سلول حافظه پویا از یک ترانزیستور و یک خازن تشکیل شده است. خازن داده بیت، یعنی مقدار صفر یا یک را نگهداری می‌کند و ترانزیستور به عنوان یک سوئیچ عمل می‌کند. در واقع ترانزیستورهای موجود در هر بیت از حافظه پویا به مدار کنترل روی تراشه حافظه اجازه خواندن و نوشتمن (تغییر حالت) خازن را می‌دهد.

همان‌گونه که گفته شد سلول‌های این حافظه از خازن ساخته شده است و خازن‌ها به طور دائم با گذشت زمان دشارژ می‌شوند، به خصوص در زمانی که مقدار آنها خوانده می‌شود. به همین دلیل برای حفظ داده‌های موجود در این سلول‌ها باید به طور مرتب آنها را تازه‌سازی کرد. خازن را می‌توانید مثل سطلی در نظر بگیرید که الکترون‌ها در آن ذخیره می‌شوند. برای ذخیره کردن مقدار یک در سلول‌های حافظه، این سطل پر از الکترون می‌شود و برای مقدار صفر، خالی از الکترون می‌شود. مشکل خازن‌ها برای این فناوری، گرایش به از دست دادن مقدار الکترون‌های موجود در آن است و پس از مدت زمانی خالی از الکترون خواهد شد. بنابراین حافظه‌های پویا به طور مداوم باید در حال تازه‌سازی داده‌های خود باشند، در غیر این صورت داده‌های خود را از دست می‌دهند. برای تازه‌سازی حافظه پویا، مقدار هر سلول قبل از خالی شدن خوانده می‌شود و سپس همان مقدار خوانده شده دوباره در سلول نوشته می‌شود. تداوم این تازه‌سازی باعث می‌شود که این حافظه مدت زمان زیادی را صرف این کار کند که این امر باعث پایین آمدن سرعت عمل آن خواهد شد.



شکل ۴-۷ سلول‌های حافظه با استفاده از خازن و ترانزیستور

۴-۳-۲ حافظه ایستا

فناوری حافظه‌های ایستا مانند حافظه‌های پویا مبتنی بر شارژ و دشارژ خازن نیست و سلول‌های آن از تعدادی گیت منطقی به نام فلیپ فلاپ استفاده می‌کنند. یکی از ویژگی‌های مهم این گیت‌های منطقی، نگهداری داده‌ها بدون نیاز به تازه‌سازی آنهاست و مدامی که جریان الکتریکی حافظه تأمین شود، داده‌ها در حافظه نگهداری می‌شوند.

بنابراین تفاوت حافظه‌های پویا و ایستا در ساختار فیزیکی آنهاست. هر دو حافظه ایستا و پویا از نوع نامانا هستند، ولی سلول‌های حافظه پویا (خازن‌ها) ساده‌تر و کوچک‌تر از سلول‌های حافظه ایستا (گیت‌های منطقی) هستند. یعنی در تراشه‌هایی با ابعاد مساوی، تعداد سلول‌های حافظه پویا بیشتری نسبت به سلول‌های حافظه ایستا قرار می‌گیرد. به همین دلیل از حافظه‌های پویا برای حافظه‌هایی با ظرفیت بالا و ارزان که همان حافظه اصلی باشد، استفاده می‌کنند و از آنجا که حافظه ایستا سریع‌تر و گران‌تر است، از آن برای حافظه نهان استفاده می‌کنند. نمونه‌ای از حافظه ایستاییک در شکل ۴-۸ نشان داده شده است.



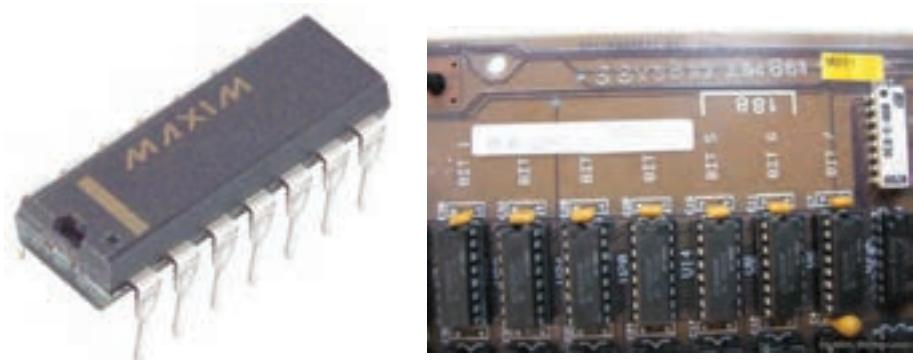
شکل ۴-۸ حافظه ایستا

۴-۳-۳ حافظه اصلی با دستیابی تصادفی DRAM

تراشه‌های حافظه اصلی که از نوع حافظه پویا هستند در رایانه‌های اولیه XT و حتی اوایل AT به صورت تراشه‌های معمولی و به نام^۱ DIP یا پکیج‌های دو ردیفه^۲ بودند (شکل ۴-۹) که در کارت‌های گرافیک قدیمی نیز قابل مشاهده هستند. این تراشه روی برد اصلی لحیم می‌شد.

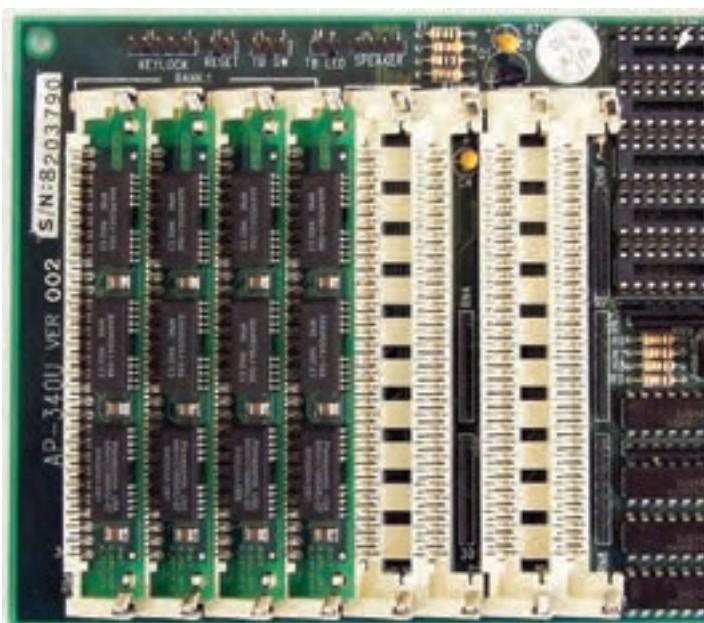
1. Dual Inline Package

2. در پکیج‌های دوطرفه، پایه‌ها در دو طرف تراشه قرار دارند.



شکل ۴-۹ نوعی حافظه DIP که روی برد اصلی لحیم می‌شدند.

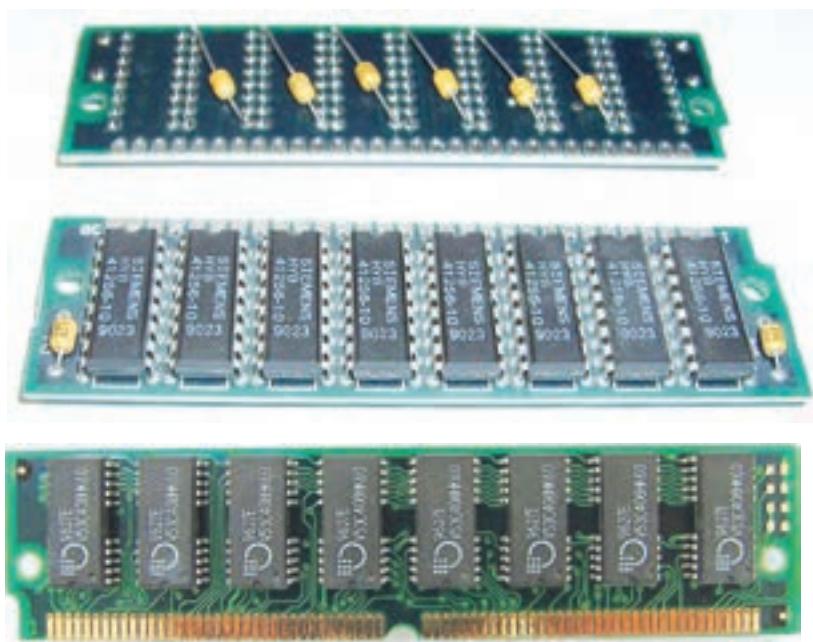
با افزایش سرعت پردازنده‌ها، به مقدار حافظه اصلی بیشتری نیاز بود که لحیم کردن تعداد زیادی تراشه DIP روی برد اصلی فضای زیادی اشغال می‌کرد و مقرنون به صرفه نبود. به همین دلیل تراشه‌ها را روی برد مدار چاپی جداگانه‌ای گذاشتند و با استفاده از یک واسط و رابط مخصوص به برد اصلی متصل کردند که به این مجموعه بانک حافظه می‌گویند. به هر کدام از بردات مدار چاپی به همراه تراشه‌های حافظه روی آن یک **ماژول حافظه** گفته می‌شود (شکل ۴-۱۰).



شکل ۴-۱۰ ماژول‌های SIMM که تراشه‌های حافظه در یک طرف آن قرار می‌گیرد و شکاف‌های مربوط به آن روی برد اصلی (رنگ سفید)

در ابتدا حافظه اصلی به کار رفته در سیستم‌های رایانه‌ای، مخصوص شرکت‌های سازنده آن سیستم بود و تنها برای سیستم‌های تولیدی آن سازنده به کار می‌رفت که برای کاربران روش مناسب و مطلوبی نبود. به همین دلیل نوعی از مازول‌های حافظه و بانک استاندارد آن به نام^۱ SIMM به بازار آمد که استفاده از آن مورد استقبال شرکت‌ها و کاربران قرار گرفت.

این مازول‌های حافظه در ابتدا به صورت ۳۰ پین و در ادامه به صورت ۷۲ پین و با پهنهای باند ۸ بیت در اختیار کاربران قرار گرفت (شکل ۴-۱۱). در ابتدا و در اغلب رایانه‌ها، برد‌های حافظه SIMM به صورت دوتایی و با سرعت انتقال داده و ظرفیت یکسان به کار می‌رفت، زیرا پهنهای گذرگاه داده سیستم در آن زمان بیشتر از پهنهای باند یک مازول SIMM بود. به عنوان مثال از دو مازول SIMM با پهنهای باند هشت بیتی بر روی یک گذرگاه سیستم با پهنهای باند ۱۶ بیت استفاده می‌شد. در صورت استفاده از یک مازول حافظه SIMM با پهنهای باند هشت بیت داده در هر پالس ساعت، از نصف پهنهای باند گذرگاه داده شانزده بیتی استفاده می‌شود. شکل ۴-۱۲ مازول‌های قدیمی حافظه اصلی را نشان می‌دهد.



شکل ۴-۱۱ مازول حافظه SIMM ۳۰ پین (دو تصویر بالا) و ۷۲ پین (پایین)

1. Single Inline Memory Module



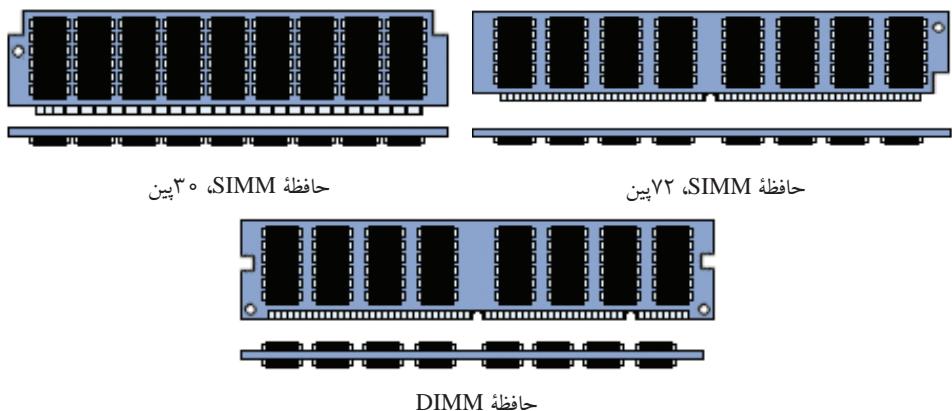
شکل ۴-۱۲ مآذول‌های قدیمی حافظه اصلی

۴-۳-۴ حافظه هم‌زمان با دستیابی تصادفی^۱ (SDRAM)

مهم‌ترین دغدغه‌های طراحان سخت‌افزار رایانه و شاید مهم‌ترین گلوگاه در طراحی‌های جدید، استفاده از پردازنده‌های پرسرعت و اتصال آن به حافظه اصلی است. این اتصال، مهم‌ترین گذرگاه در کل سیستم رایانه است. از طرفی حافظه‌های اصلی در سال‌های اخیر همچون سال‌های گذشته همان حافظه پویاست. همان‌طور که در فصل پردازنده بیان شد، یکی از راه‌های کاهش مشکل اختلاف سرعت پردازنده‌ها و حافظه‌های اصلی، استفاده از یک یا چند سطح حافظه نهان و با سرعت بالا از نوع حافظه ایستاست، ولی حافظه ایستا خیلی گران است و از طرفی، گسترش ظرفیت حافظه نهان از کارایی آن می‌کاهد.

با افزایش سرعت پردازنده و پنهانی باند گذرگاه‌های سیستم و نیز افزایش ظرفیت حافظه‌ها، بانک‌های SIMM دیگر پاسخگوی نیاز سیستم نبودند و طراحان، استاندارد جدیدی برای رفع

1. Synchronous Dynamic RAM

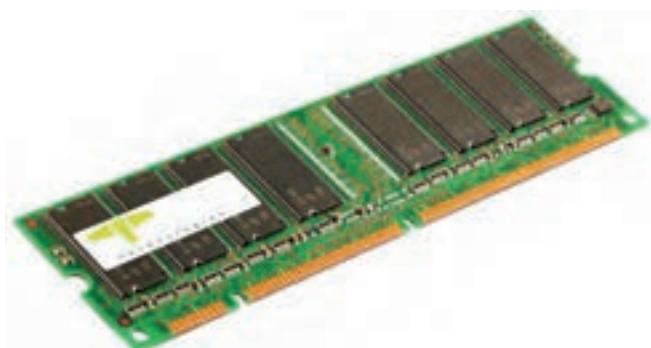


شکل ۴-۱۳ مازول‌های مختلف حافظه RAM

نیازمندی‌های سیستم به نام^۱ DIMM ارایه کردند (شکل ۴-۱۳).

این استاندارد در ابتدا دارای یک رابط ۱۶۸ پین بود و مازول‌های حافظه این استاندارد به وسیله هم‌زمانی پالس ساعت خود با پالس ساعت سیستم می‌توانستند با سرعت انتقال داده بیشتر نسبت به حافظه‌های DIP و SIMM با پردازنده کار کنند.

با توجه به ملاحظات بالا، طراحان به فکر راه حل‌هایی برای افزایش سرعت حافظه پویا افتادند. حافظه SDRAM (شکل ۴-۱۴) یک نوع حافظه پویاست که کار تبادل داده با پردازنده را به صورت هم‌زمان^۲ و با استفاده از ساعت سیستم انجام می‌دهد. این راه حل باعث بهبود سرعت حافظه پویا شد که به همان SDRAM یا همان Synchronous DRAM معروف گردید. برای مازول‌های SDRAM تراشه‌های حافظه را در دو طرف برد مدار چاپی قرار می‌دهند



شکل ۴-۱۴ یک مازول حافظه SDRAM

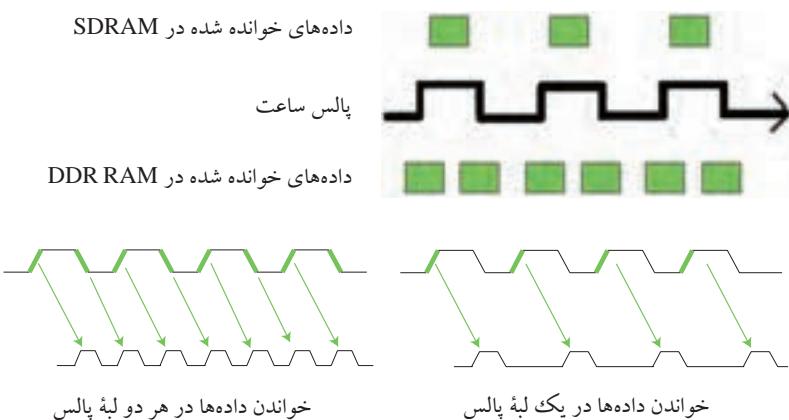
1. Dual Inline Memory Module

2. Synchronous

و دارای پهنای باند ۶۴ بیتی هستند. این نوع ماثولهای حافظه در سیستم‌هایی با پردازنده‌های PII و PIII قابل استفاده هستند.

۴-۳-۵ حافظه پویا هم‌زمان با سرعت انتقال مضاعف^۱ (DDR DRAM)

فناوری دیگری که پا به عرصه رقابت گذاشت DDR است. برای هم‌زمان کردن ابزار منطقی، انتقال داده با آمدن لبه ساعت (Clock Edge) انجام خواهد شد. یک پالس ساعت زمانی مؤثر است که مقدار آن از صفر به یک تغییر کند یا بر عکس. DDR DRAM‌ها از هر دو حالت ساعت یعنی لبه بالا رونده و لبه پایین رونده برای انجام عملیات استفاده می‌کنند یعنی بدون اضافه کردن فرکانس ساعت می‌توانند با استفاده از هر دو حالت تغییر ساعت، یکبار در لبه بالا رونده و یکبار در لبه پایین رونده، یعنی هنگامی که ساعت از صفر به یک و همین‌طور از یک به صفر تغییر می‌کند، سرعت انتقال داده‌ها را دو برابر کنند. این ماثولهای حافظه در بانک‌های DIMM و با ۱۸۴ پین کار می‌کنند (شکل ۴-۱۵).



شکل ۴-۱۵ استفاده از فرکانس ساعت برای حافظه‌های SDRAM (سمت راست) و DDR RAM (سمت چپ)

با مقایسه بین DDR RAM و SDRAM در می‌باییم که از نظر ساختار داخلی هیچ تفاوتی ندارند و DDR RAM‌ها نسخه جدیدتری از SDRAM‌ها، با سرعتی دو برابر هستند. به عنوان مثال یک حافظه DDR با فرکانس ساعت ۱۰۰ مگاهرتز می‌تواند با فرکانس ۲۰۰ مگاهرتز عمل خواندن یا نوشتمن داده‌ها را انجام دهد. پهنای باند حافظه DDR مانند SDRAM ۶۴ بیتی یا ۸ بایتی است. بنابراین می‌توان نتیجه گرفت که سرعت انتقال داده حافظه مثال فوق برابر است با

1. Double Data Rate Synchronous DRAM



شکل ۴-۱۶ مژول حافظه DDR SDRAM با ظرفیت ۵۱۲ مگابایت و فرکانس ساعت ۴۰۰ مگاهرتز

برد اصلی با قابلیت پشتیبانی آنها استفاده کرد. جدول ۴-۲ مشخصات تعدادی از مژول‌های DDR DRAM را نشان می‌دهد. نمونه‌ای از مژول حافظه DDR SDRAM را در شکل ۴-۱۶ مشاهده کنید.

جدول ۴-۲ مشخصات تعدادی از مژول‌های DDR

نام مژول حافظه	نوع تراشه	فرکانس ساعت مگاهرتز	نرخ انتقال داده مگابایت بر ثانیه
PC1600	DDR200	۱۰۰	۱۶۰۰
PC2100	DDR266	۱۳۳	۲۱۳۳
PC2400	DDR300	۱۵۰	۲۴۰۰
PC2700	DDR333	۱۶۶	۲۶۶۷
PC3000	DDR366	۱۸۳	۲۹۳۳
PC3200	DDR400	۲۰۰	۳۲۰۰
PC3500	DDR433	۲۱۶	۳۴۶۶
PC3700	DDR466	۲۳۳	۳۷۳۳
PC4000	DDR500	۲۵۰	۴۰۰۰
PC4300	DDR533	۲۶۶	۴۲۶۶

۴-۳-۶ سرعت حافظه اصلی

فروشنده‌گان قطعات رایانه، فرکانس پالس ساعت را که حافظه با آن کار می‌کند، را به عنوان سرعت حافظه مطرح می‌کنند. ولی سرعت در حافظه به سرعت انتقال داده در یک مژول حافظه گفته می‌شود که به پهنه‌ای باند آن و فرکانس پالس ساعت کاری آن بستگی دارد.

به عنوان مثال روی مازولهای حافظه DDR می‌توان دو نشانه به صورت DDRx و PCy پیدا کرد که عدد x در DDRx نشان دهنده ماکریم فرکانس پالس ساعتی است که حافظه می‌تواند با آن فرکانس کار کند، مانند DDR533 که نشان می‌دهد حافظه می‌تواند با فرکانس ۵۳۳ مگاهرتز کار کند. عدد y در PCy نشان دهنده سرعت انتقال داده‌های یک مازول حافظه در یک ثانیه است. مانند PC4200 که نشان می‌دهد مازول حافظه، داده‌ها را با سرعت ۴۲۰۰ مگابایت در ثانیه انتقال می‌دهد.

تمرین

برای هر کدام از حافظه‌های ارائه شده، نرخ انتقال داده در هر ثانیه را با توجه به ۶۴ بیتی بودن پهنه‌ای باند گذرگاه، محاسبه کنید.

۴-۳-۷ حافظه‌های DDR2 و DDR3

با عملکرد مناسب حافظه‌های DDR طراحان به فکر توسعه و بهبود عملکرد این نوع حافظه‌ها افتادند و توانستند عملکرد حافظه را ارتقا بخشنند. آنان در فناوری حافظه‌های DDR2 موفق شدند سرعت انتقال داده‌ها را، روی گذرگاه داده دو برابر کنند (جدول ۴-۳). در واقع حافظه‌های DDR2 دارای فرکانس پالس ساعتی دو برابر حافظه‌های DDR هستند. بنابراین می‌توان تصور کرد که پهنه‌ای باند گذرگاه آن را دو برابر افزایش داده‌اند. ولناز کاری این نسخه به نسبت حافظه‌های DDR کمتر است و در نتیجه توان عملیاتی آن بالاتر رفته است. این حافظه دارای بانک حافظه ۲۴۰ پین است (شکل ۴-۱۷).



شکل ۴-۱۷ حافظه اصلی DDR2 با ظرفیت یک گیگابایت و فرکانس پالس ساعت ۸۰۰ مگاهرتز

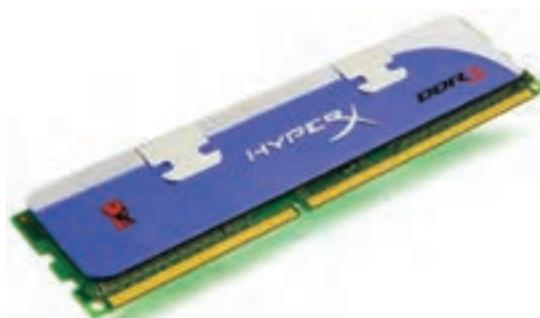
جدول ۴-۳ مشخصات تعدادی از مأذول‌های DDR2

نام مأذول حافظه	نوع تراشه	فرکانس پالس ساعت (مگاهرتز)	نرخ انتقال داده (گیگابایت بر ثانیه)
PC2-3200	DDR2-400	۲۰۰	۳۲۰۰
PC2-4200	DDR2-533	۲۶۶	۴۲۶۶
PC2-5300	DDR2-667	۳۳۳	۵۳۳۳
PC2-6400	DDR2-800	۴۰۰	۶۴۰۰
PC2-7400	DDR2-933	۴۶۶	۷۴۶۰
PC2-8500	DDR2-1066	۵۳۳	۸۵۳۰
PC2-9600	DDR2-1200	۶۰۰	۹۶۰۰
PC2-10600	DDR2-1333	۶۶۷	۱۰۶۶۰
PC2-11700	DDR2-1466	۷۳۳	۱۱۷۳۰
PC2-12800	DDR2-1600	۸۰۰	۱۲۸۰۰

نکته

باید توجه داشته باشید که در حافظه‌های DDR، فرکانس کاری دو برابر فرکانس پالس ساعت ارائه شده در جدول‌هاست.

نسخه بعدی DDRها نیز با دو برابر کردن فرکانس پالس ساعت نسبت به حافظه‌های DDR2 و همچنین کم کردن سطح ولتاژ کاری توانست سرعت انتقال داده‌ها را به مقدار بسیار زیادی افزایش دهد (جدول ۴-۴). این نسخه DDR3 نام دارد (شکل ۴-۱۸).



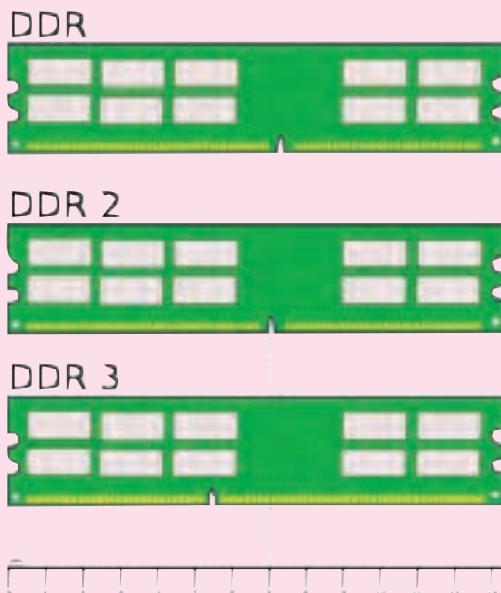
شکل ۴-۱۸ حافظه اصلی DDR3 با ظرفیت ۱ گیگابایت

جدول ۴-۴ مشخصات تعدادی از مازول‌های DDR3

نام مازول حافظه	نوع تراشه	فرکانس پالس ساعت مگاهرتز	نرخ انتقال داده متاپایت بر ثانیه
PC3-6400	DDR3-800	۴۰۰	۶۴۰۰
PC3-8500	DDR3-1066	۵۳۳	۸۵۳۰
PC3-10667	DDR3-1333	۶۶۷	۱۰۶۶۰
PC3-12800	DDR3-1600	۸۰۰	۱۲۸۰۰
PC3-14900	DDR3-1866	۹۳۳	۱۴۹۳۰

نکته

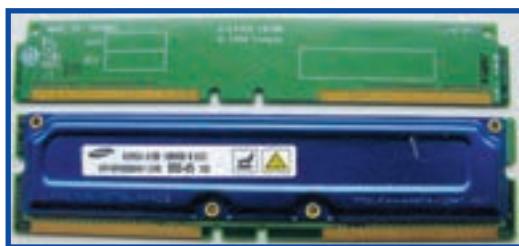
تفاوت مهمی که بین حافظه‌های DDR، DDR2 و DDR3 وجود دارد، مصرف انرژی آنهاست. مازول‌های حافظه DDR3 از دو نوع دیگر، مصرف برق کمتری دارند در حالی که فرکانس کاری بیشتری نیز نسبت به بقیه دارند. هرچه فرکانس بالاتر باشد، سرعت انتقال داده‌ها نیز بیشتر است. مزیت ولتاژ پایین در رایانه‌های قابل حمل، باعث کاهش گرمای تولید شده توسط قطعات آن می‌شود و عمر باتری آنها را نیز افزایش می‌دهد. شکل ۴-۱۹ ساختار هر سه نوع حافظه را نشان می‌دهد.



شکل ۴-۱۹ ساختار حافظه‌های DDR3 و DDR2، DDR

۴-۳-۸ RDRAM حافظه^۱

از سال ۱۹۹۹ حافظه‌های DRAM در طراحی جدید Rambus روی بردهای اصلی عرضه شد (شکل ۴-۲۰). در مقایسه با بانک‌های حافظه DIMM که دارای پهنازی باند ۶۴ بیتی هستند، این طراحی دارای پهنازی باند ۱۶ بیتی است. مژول این حافظه از یک نوع گذرگاه داده خاص برای افزایش سرعت استفاده می‌کند. اما همان‌طور که گفته شد سرعت انتقال داده‌ها در حافظه به دو ویژگی مهم پهنازی باند و فرکانس پالس ساعت بستگی دارد. طراحی Rambus توانسته است با عملکرد مناسب در فرکانس پالس ساعت بسیار بالا به نسبت دیگر استانداردهای حافظه اصلی، سرعت انتقال داده‌ها را به صورت فزاینده‌ای افزایش دهد. به عنوان مثال این مژول حافظه می‌تواند با فرکانس پالس ساعت 800 MHz مگاهرتز کار کند و با توجه به پهنازی باند ۱۶ بیتی (دو بایتی) که دارد، می‌توان نتیجه گرفت سرعت انتقال داده‌ی این مژول برابر است با $2 \text{ Byte} \times 800 \text{ MHz} = 16 \text{ GBps}$.



شکل ۴-۲۰ مژول Rambus

ماژول‌های حافظه RDRAM با استاندارد^۲ RIMM و با 184 پین کار می‌کنند. بانک‌های این حافظه طوری طراحی شده‌اند که چند ماژول از این نوع حافظه می‌توانند به صورت هم‌زمان داده ارسال کنند. به عنوان مثال اگر از چهار بانک RIMM به طور هم‌زمان استفاده شود می‌توان $4 \text{ GBps} \times 4 = 16 \text{ GBps}$ سرعت انتقال داده را به دست آورد.

نته

هنگام انتخاب حافظه اصلی، باید به طراحی برد اصلی دقت کرد که چه نوع حافظه‌ای (DIP, SIMM, DIMM) و یا (RIMM) با چه فرکانس پالس ساعتی و با چه ویژگی‌های خاصی بر روی آن قابل نصب است.

1. Rambus DRAM

2. Rambus Inline Memory Module

همان طور که در بخش برد اصلی گفته شد تمام اجزای یک رایانه به وسیله گذرگاهها با پردازنده در ارتباطند. حافظه اصلی نیز برای ارتباط با پردازنده و به دلیل اهمیت فراوان این ارتباط از گذرگاه سیستم استفاده می‌کند. هر یک از طراحی‌های حافظه مانند DIP ، SIMM ، DIMM دارای پهنهای باند خاص خود هستند و هر کدام از این استانداردها، فرکانس پالس ساعت مخصوصی برای هم‌زمانی با گذرگاه سیستم و پردازنده دارد. انواع حافظه‌های RAM در جدول ۴-۵ مقایسه شده است.

۴-۳-۹ حافظه ویدئویی (Video RAM)

تصاویر ویدئویی قبل از این که روی صفحه‌نمایش ظاهر شوند، در نوع خاصی از حافظه DRAM ذخیره می‌شوند که به آن حافظه ویدئویی یا VRAM گویند.. این حافظه روی کارت آدپتور ویدئویی قرار دارد و مدارهای خاصی به طور مداوم داده‌های دیجیتال این حافظه را به سیگنال‌های موردنیاز صفحه‌نمایش تبدیل و ارسال می‌کند. این کار بدون دخالت پردازنده صورت می‌پذیرد و برای بالابرد سرعت آدپتورهای ویدئویی صورت می‌گیرد. به این نوع خاص از حافظه‌ها^۱ MP DRAM (حافظه‌های دینامیکی چند گذرگاه) نیز گفته می‌شود. به این دلیل که این نوع از حافظه‌ها دارای امکان دستیابی به اطلاعات، به صورت تصادفی و سریال هستند و به طور هم‌زمان می‌توان هم در آنها نوشت و هم داده‌ها را از آنها خواند.

۴-۳-۱۰ انواع حافظه فقط خواندنی^۲ (ROM)

حافظه فقط خواندنی، آن‌گونه که از نامش پیداست، حاوی داده‌هایی به صورت دائمی است که هیچگاه مقدار آن تغییر نمی‌کند و فقط می‌توان داده‌های آن را خواند. در این حافظه‌ها همانند حافظه‌های RAM، دستیابی به داده‌ها به صورت تصادفی است. ولی حافظه فقط خواندنی برخلاف RAM، ماناست، یعنی به منبع انرژی الکتریکی برای حفظ مقادیر داده در حافظه نیازی ندارد و این در حالی است که داده‌های ROM را می‌توان خواند ولی نمی‌توان داده جدیدی در آن نوشت. یک نوع به شکل حافظه فقط خواندنی مدار مجتمع^۳ است که در زمان ساخت، داده‌هایی در آن ذخیره می‌شود. این نوع از حافظه‌ها علاوه بر استفاده در رایانه‌های شخصی در سایر دستگاه‌های الکترونیکی نیز به خدمت گرفته می‌شوند.

1. Multi-Port Dynamic Random Access Memory

2. Read Only Memory (ROM)

3. Integrated Circuit (IC)

جدول ۴-۵ مقایسه انواع حافظه‌های RAM

استاندارد بانک و نوع حافظه اصلی	ساختار برد اصلی	ویژگی‌ها
DRAM	AT و اوایل XT	تراشه‌های حافظه که به برد اصلی لحیم می‌شدند بانک حافظه ندارد.
SIMM DRAM	AT	رابط ۳۰ پین و ۷۲ پین پهنه‌ای باند هشت بیتی به صورت دوتایی استفاده می‌شود. تراشه‌های حافظه در یک طرف برد مدارچاپی
DIMM SDRAM	ATX	رابط ۱۶۸ پین پهنه‌ای باند ۶۴ بیتی تبادل داده با پردازنده به صورت همزمان و با استفاده از ساعت سیستم تراشه‌های حافظه در دو طرف برد مدارچاپی
DIMM DDR DRAM	ATX	رابط ۱۸۴ پین پهنه‌ای باند ۶۴ بیتی استفاده از هر دو حالت ساعت یعنی لبہ بالا رونده و لبہ پایین رونده
DIMM DDR2 DRAM	ATX	رابط ۲۴۰ پین پهنه‌ای باند ۶۴ بیتی حافظه‌های DDR2 دارای فرکانس پالس ساعت دوبرابر حافظه‌های DDR
DIMM DDR3 DRAM	ATX	پهنه‌ای باند ۶۴ بیتی حافظه‌های DDR3 دارای فرکانس پالس ساعت دوبرابر حافظه‌های DDR2
RIMM RDRAM	ATX	رابط ۱۸۴ پین پهنه‌ای باند ۱۶ بیتی

یکی از مزایای حافظه‌های فقط خواندنی این است که می‌تواند همانند حافظه‌های RAM به عنوان حافظه اصلی به کار رود، به این صورت که داده و یا دستورالعمل‌های برنامه در داخل حافظه فقط خواندنی می‌تواند به راحتی با پردازنده بدون نیاز به RAM ارتباط برقرار کند. به عنوان مثال BIOS سیستم در حافظه ROM قرار می‌گیرد که به آن ROM BIOS می‌گویند.

از معایب آن نیز می‌توان به موارد زیر اشاره کرد:

– مرحله نوشتن داده روی حافظه فقط خواندنی زمان زیادی را صرف می‌کند و همیشه ثابت است و با فناوری‌های متفاوت نتوانسته‌اند تاکنون تغییر چندانی برای سرعت نوشتن در این حافظه‌ها ایجاد کنند.

– داده‌های ذخیره شده در این نوع حافظه‌ها غیر قابل تغییر است و به همین دلیل جایی برای اشتباه وجود ندارد. اگر فقط یک بیت از داده‌ها اشتباه باشد، باید ROM را دور انداخت. البته در مواردی که ذکر خواهد شد اعمال تغییرات در آنها مستلزم انجام عملیات خاصی است.

حافظه‌های ROM از لحاظ فناوری استفاده شده، دارای انواع زیر است:

ROM –

PROM –

EPROM –

EEPROM –

Flash Memory –

هر یک از انواع فوق ویژگی‌های منحصر به فرد خود را دارد.

• حافظه برنامه‌پذیر^۱ (PROM)

تولید و ساخت حافظه‌های فقط خواندنی در تعداد کم، هزینه بالایی دارد و وقت‌گیر است. به همین دلیل نوع دیگری از این حافظه‌ها طراحی شد که برنامه‌پذیرند و به آنها ROM می‌گویند(شکل ۴-۲۱) و برای زمانی استفاده می‌شود که تعداد کمی ROM با محتوایی خاص مورد نیاز است، مثل قراردادن برنامه عملکرد یک لباسشویی در یک حافظه.

PROM هم مثل ROM، ماناست و فقط می‌توان یکبار در آن نوشت. فرایند نوشتن بر روی PROM به صورت الکترونیکی انجام می‌شود که به تجهیزات خاصی نیاز دارد. حافظه‌های فقط

1. Programmable Read Only Memory (PROM)

خواندنی نسبت به RAM شکننده ترند و یک جریان حاصل از الکتریسیته ساکن می‌تواند باعث سوختن و یا تغییر مقدار داده‌ها شود.



شکل ۴-۲۱ حافظه PROM

هنگام استفاده کاربردی از حافظه‌های ROM و PROM باید دقت کرد که در ادامه، نیازمند تغییرات در داده‌های آن نباشد. به همین دلیل، باید قبل از استفاده نیاز به اعمال تغییرات در آنها بررسی شود، زیرا ضرورت اعمال تغییرات و اصلاحات در این نوع حافظه‌ها می‌تواند به صرف هزینه بالایی منجر گردد.

نوع دیگری از حافظه فقط خواندنی، حافظه بیشتر خواندنی است و برای کاربردهایی است که در آن عمل خواندن خیلی بیشتر از نوشتن تکرار می‌شود و باید حافظه مانا باشد. سه نوع حافظه بیشتر خواندنی رایج است: EEPROM، EPROM و FLASH یا حافظه سریع.

• حافظه برنامه‌پذیر پاک شدنی¹ (EPROM)

نوع دیگری از حافظه ROM، حافظه فقط خواندنی برنامه‌پذیر پاک شدنی است که مانند PROM به صورت الکترونیکی خوانده و نوشته می‌شود و برای پاک کردن اطلاعات روی آن از تابش نور ماورای بنفس استفاده می‌کنند و فرایند پاک شدن می‌تواند به دفعات زیاد تکرار شود. بنابراین PROM را می‌توان چندین بار پاک کرد و مانند ROM و ROM داده‌ها برای مدت طولانی نگهداری می‌کند. EPROM گران‌تر از PROM است و این گرانی به دلیل قابلیت بازسازی مجدد آن است. فرایند حذف در EPROM انتخابی نبوده و تمام محتویات آن حذف خواهد شد. برای حذف داده‌های یک PROM باید آن را از محلی که نصب شده است جدا کرد و به مدت چند دقیقه زیر اشعه ماورای بنفس دستگاه پاک کننده EPROM قرار داد. شکل ۴-۲۲ چند مژول از حافظه PROM را نشان می‌دهد.

1. Programmable Read Only Memory (PROM)



شکل ۴-۲۲ حافظه EEPROM

• حافظه برنامه پذیر پاک شدنی الکتریکی¹ (EEPROM)

EEPROM حافظه فقط خواندنی برنامه پذیر پاک شدنی الکتریکی است که نوعی حافظه بیشتر خواندنی است و مزیت آن این است که می‌توان در هر زمان بدون پاک کردن داده قبلی، در آن داده جدید نوشت. EEPROM گران‌تر از EPROM است و در یک تراشه یکسان تعداد بیت‌های EEPROM کمتر از EPROM است.

با این که حافظه‌های EEPROM موقیت مناسبی نسبت به حافظه‌های PROM از نظر استفاده مجدد دارند، ولی همواره نیازمند به کارگیری تجهیزات خاص و دنبال کردن فرایندهای خسته کننده برای حذف و نصب مجدد آنها در هر زمان است. علاوه بر این، برای اعمال تغییرات در یک حافظه EEPROM در ابتدا باید تمام محتويات را پاک کرد. حافظه‌های EEPROM پاسخی مناسب به نیازهای موجود است. در حافظه‌های EEPROM تسهیلات زیر عرضه می‌گردد:

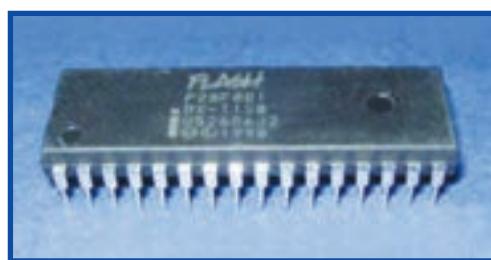
- بازنویسی تراشه، نیاز به جدا کردن تراشه از محل نصب ندارد.
- برای تغییر بخشی از تراشه نیاز به پاک کردن تمام محتويات نیست.
- اعمال تغییرات در این نوع تراشه‌ها مستلزم به کارگیری دستگاه اختصاصی نیست.

1. Programmable Read Only Memory (PROM)

• حافظه فلش (Flash Memory)

اعمال تغییرات در تراشه‌های انواع حافظه فقط خواندنی کند است و در مواردی که باید داده‌ها با سرعت تغییر کنند، سرعت لازم را نداشته و مشکلات خاص خود را دارند. تولید کنندگان به دلیل کندی حذف داده‌ها در حافظه‌های EEPROM با عرضه حافظه فلش که یک نوع خاص از حافظه‌های EEPROM است، به این محدودیت‌ها پایان دادند. حافظه فلش نوع دیگری از حافظه نیمه‌هادی و بیشتر خواندنی است و به دلیل اینکه سرعت پاک شدن و قابلیت برنامه‌ریزی بالایی دارد، به آن حافظه سریع می‌گویند. این حافظه همانند EEPROM به صورت الکترونیکی پاک می‌شود، با این تفاوت که در حافظه فلش می‌توان به تنها‌ی بلوکی از حافظه را پاک کرد و نیازی به حذف تمام داده‌ها روی آن نیست (شکل ۴-۲۳).

این نوع حافظه، در دستگاه‌هایی که به ذخیره سریع و ساده اطلاعات نیاز دارند، مانند



شکل ۴-۲۳ نوعی از حافظه‌های فلش

دوربین‌های دیجیتال، کاربرد فراوان دارد. این حافظه به دلیل نداشتن هیچ بخش متحرکی به حافظه یکپارچه معروف است (شکل ۴-۲۴). در واقع در این نوع حافظه، همه کارها به صورت الکترونیکی صورت می‌پذیرد در صورتی که در حافظه‌های جانبی مانند دیسک سخت بیشتر



شکل ۴-۲۴ حافظه فلش با ظرفیت ۴ گیگابایت



شکل ۴-۲۵ نوعی بایاس روی حافظه فلاش

کارها به صورت مکانیکی است، مانند حرکت هد یا موتور دیسک گردان‌های دیسک سخت یا دیسک نوری.

در حالی که تراشه BIOS رایانه، رایج‌ترین شکل استفاده از حافظه فلاش است (شکل ۴-۲۵)، امروزه این حافظه‌های ذخیره‌ساز مانند Smart Media و Compact Flash به صورت فرآیندهای در دستگاه‌هایی نظیر دوربین‌های دیجیتال مورد استفاده قرار می‌گیرند. ویژگی‌های مهم حافظه فلاش علاوه بر قابلیت جابه‌جایی راحت و یکپارچه بودن آن عبارت‌اند از:

- این حافظه بدون صدا کار می‌کند.
- اندازه و وزن بسیار کمی دارند.

حافظه فلاش با وجود این ویژگی‌ها، به دلیل گران بودن تاکنون^۱ نتوانسته است جایگزین دیسک سخت شود.

۴-۳-۱۱ حافظه‌های نهان (Cache)

همان‌طور که اشاره شد زمانی که فرکانس پالس ساعت داخلی پردازنده‌ها توانست چندین برابر فرکانس پالس ساعت گذرگاه سیستم شود طراحان برای ایجاد تعادل بین سرعت پردازنده و سرعت انتقال داده حافظه اصلی، از نوعی حافظه به عنوان حافظه نهان (Cache) استفاده کردند. حافظه نهان یکی از حافظه‌های درون سیستم است. این حافظه، یک تراشه مستقل، یا بخشی از

۱. این کتاب در سال ۲۰۱۱ میلادی تألیف شده است و ممکن است با توجه به پیشرفت‌ها و توسعه فناوری ساخت حافظه‌ها، در آینده نزدیک شاهد این جایگزینی باشیم.

تراشه پردازنده است که می تواند داده ها یا دستور العمل های سیستم را ذخیره کند. این حافظه از نوع حافظه ایستاست که دارای ویژگی های زیر است:

– مانند حافظه پویا نیاز به تازه سازی اطلاعات ندارد. پس می توان نتیجه گرفت که سرعت انتقال داده ها در این حافظه ها به نسبت حافظه های پویا بسیار بالاتر است.

– هر داده یا اطلاعاتی که از حافظه اصلی خوانده شود در این حافظه نیز ذخیره می شود. در نتیجه پردازنده در صورت نیاز مجدد به آن داده و یا هر داده دیگری که در این حافظه باشد با سرعت بالا به آن دسترسی دارد و نیازی به جستجوی حافظه اصلی نیست.

– دستیابی به داده ها در این حافظه به روش دستیابی انجمانی است. در دستیابی انجمانی همان گونه که گفته شد دستیابی به داده ها با استفاده از آدرس خانه های حافظه و بخشی از محتوای آن صورت می گیرد، که روش بسیار سریعی است.

این حافظه ها ظرفیت های محدودی دارند و در پردازنده های گوناگون با ظرفیت های ۱۶ کیلوبایت، ۳۲ کیلوبایت و تا ۵۱۲ کیلوبایت و در مواردی تا ۲۴ مگابایت استفاده شده است.

دلیل عدم توانایی طراحان در افزایش این حافظه ها این است که:

– به دلیل فناوری ساخت و استفاده از گیت های منطقی، سلول های حافظه ایستا نسبت به حافظه پویا فضای بیشتری اشغال می کنند. اگر ظرفیت حافظه نهان در داخل پردازنده زیاد شود، به دلیل فضای زیادی که اشغال می کند، پردازنده با محدودیت های بیشتری نسبت به اجزای دیگر روبرو می شود.

– فناوری ساخت آن بسیار گران است.

– در حافظه هایی که براساس دستیابی انجمانی به داده ها دسترسی پیدا می کنند، با افزایش ظرفیت، زمان دستیابی به داده ها نیز کنترل می شود به این دلیل که برای پیدا کردن محل حافظه مورد نظر باید تعداد مقایسه بیشتری با داده های مختلف حافظه انجام بگیرد.

بنابراین از حافظه نهان در سطوح مختلف و به صورت داخلی و خارجی نسبت به پردازنده استفاده می شود. حافظه نهان داخلی پردازنده سطح یک یا L1 نامیده می شود و حافظه نهانی که بیرون از پردازنده قرار می گیرد، در دو سطح L2 و L3 عرضه می شود که روی برد اصلی قرار دارند. امروزه حافظه نهان سطح دو و سه در داخل پردازنده قرار می گیرند.

حافظه نهان سریع ترین حافظه در میان حافظه های اصلی موجود است.

۴-۴ حافظه‌های جانبی (ذخیره‌سازهای ثانویه)

حافظه‌های جانبی حافظه‌هایی هستند که از آنها برای ذخیره داده‌ها برای مدت طولانی استفاده می‌شود. این حافظه‌ها برای ذخیره‌سازی داده‌ها با نوع گستردگی و مقدار زیاد مورد استفاده قرار می‌گیرند. به دلیل ساختار فیزیکی و حجم داده‌های قابل نگهداری روی ذخیره‌سازهای ثانویه، روش دستیابی به داده‌ها و ذخیره کردن آنها به طور کامل با حافظه‌های اصلی متفاوت است. در حافظه‌های اصلی با استفاده از روش دستیابی تصادفی و یا دستیابی انجمانی، داده‌ها را بایت به بایت دستیابی و انتقال می‌دهند و همین امر باعث افزایش سرعت پاسخگویی حافظه به درخواست‌های پردازندۀ است. ولی در ذخیره‌سازهای ثانویه، حجم اطلاعات ذخیره شده بسیار بالاتر از حافظه اصلی است و آدرس دهی به تک تک بایت‌ها برای دستیابی تصادفی امکان‌پذیر نیست. برخلاف حافظه‌های اصلی که با قطع برق داده‌های موجود در آنها از بین می‌روند، اطلاعات موجود در این حافظه‌ها با قطع جریان برق باقی می‌مانند. این حافظه‌ها از عناصر غیر الکترونیکی ساخته شده‌اند و نسبت به حافظه‌های اصلی ارزان‌تر و کنترل‌هastند.

علت‌های استفاده از حافظه‌های جانبی عبارت‌اند از:

- محدود بودن ظرفیت حافظه‌های داخلی
- گران بودن رسانه‌های ذخیره‌سازی سریع
- عدم نیاز به ذخیره تمام داده‌ها در حافظه‌های اصلی
- نامانا بودن بیشتر حافظه‌های داخلی
- قابلیت جایه‌جایی حافظه‌های جانبی

انواع حافظه‌های جانبی را از نظر فناوری ساخت می‌توان به چهار دستهٔ زیر تقسیم کرد:

فناوری الکترومکانیکی: کارت و نوار منگنه‌شدنی

فناوری الکترومغناطیسی: نوار مغناطیسی و دیسک مغناطیسی

فناوری الکتروپاتئیک: دیسک نوری

فناوری نیمه‌هادی: حافظه‌های جانبی قابل حمل

۱-۴-۴ فناوری الکترومکانیکی: کارت و نوار منگنه شدنی

کارت و نوار کاغذی می‌تواند محلی برای انتقال و ذخیره‌سازی داده‌ها باشد. داده‌ها به وسیله دستگاه‌ها و با استاندارد خاص روی کارت یا نوار کاغذی منگنه می‌شوند. استفاده از کارت و نوار کاغذی تقریباً منسوخ شده است و فقط در موارد خاصی مانند تصحیح سوالات چند جوابی آزمون‌های مختلف استفاده می‌شوند. نمونه‌ای از کارت‌های منگنه را در شکل ۴-۲۶ مشاهده کنید.



شکل ۴-۲۶ نمونه کارت‌های منگنه شده

۱-۴-۴ فناوری الکترومغناطیسی: نوار مغناطیسی و دیسک مغناطیسی

• نوار مغناطیسی

نوار مغناطیسی (شکل ۴-۲۷)، یک نوار پلاستیکی است که روی آن با لایه

فرومناگاتیس پوشانده شده است و رسانه مناسی برای پردازش ترتیبی برنامه های کاربردی و یا پردازش ترتیبی داده ها، مانند موسیقی یا فیلم است. نوارها به صورت فشرده اند و شرایط محیطی مختلف را به خوبی تحمل می کنند. در این نوارها داده ها به صورت ترتیبی قابل دستیابی هستند و حمل و انتقال و نگهداری آنها ساده است و ارزان تر از انواع دیسک ها هستند. امروزه از نوارها تنها برای آرشیو و بایگانی داده ها استفاده می شود. به عبارت دیگر نوارها یکی از انواع حافظه های نوع سوم به شمار می آیند.



شکل ۴-۲۷ نوار مغناطیسی

● دیسک مغناطیسی

در سال ۱۹۵۷ شرکت آئی بی ام اولین دیسک ذخیره سازی به نام دیسک ثابت RAMAC را تولید کرد که شامل ۵۰ صفحه ذخیره ساز بود. ظرفیت این ذخیره ساز در حدود ۵ مگابایت بود که در آن زمان ظرفیت بالایی به شمار می رفت. اندازه قطر این ذخیره ساز ۲۴ اینچ بود. شرکت آئی بی ام اولین رایانه خود را که دارای دیسک سخت بود با نام 305 RAMAC تولید کرد و این رایانه در بازی های المپیک ۱۹۶۰ برای محاسبه و ذخیره نتایج مسابقات ورزشی به کار رفت.

در سال ۱۹۶۲ بسته های دیسک قابل حمل تولید و کاربرد آن توسعه پیدا کرد، که به آن فلاپی دیسک می گفتند (شکل ۴-۲۸). تلاش طراحان برای کوچک



شکل ۴-۲۸ نمونه‌ای از فلاپی دیسک و دیسک گردن آن

کردن اندازه این دیسک‌ها باعث شد تا در سال ۱۹۷۱ اولین دیسکت ۸ اینچی به بازار بیايد.

در اواسط دهه ۱۹۸۰ همه کاربران رایانه حضور دیسک سخت را به عنوان یک ذخیره‌ساز ثانویه استاندار در رایانه‌های شخصی پذیرفتند و امروزه ظرفیت این ذخیره‌سازها هزاران برابر نمونه‌های اولیه است.

روش دستیابی به داده‌ها در این حافظه‌ها به صورت مستقیم است و به همین دلیل به آنها DASD¹ گفته می‌شود . به این نوع دیسک‌ها در ابتدا دیسک ثابت می‌گفتند. با گذشت زمان و به منظور تمایز آنها با فلاپی دیسک‌ها، به دیسک سخت معروف شدند. در شکل‌های ۴-۲۹ و ۴-۳۰ نمونه‌هایی از دیسک سخت را مشاهده کنید. برای کاربران خانگی دیسک سخت برای نگهداری فیلم‌ها، موسیقی و عکس‌ها به کار می‌رود و به طور معمول کاربران عادی سیستم‌های امروزی به فضای ذخیره‌سازی حدود ۱۲۰ تا ۲۵۰ گیگابایت نیاز دارند.

• اجزای دیسک سخت

دیسک‌های سخت دارای یک یا چند صفحه² به عنوان محیطی برای نگهداری مواد مغناطیسی هستند. در این حافظه‌ها، لایه مغناطیسی بر روی یک یا چند دیسک شیشه‌ای یا آلومینیومی قرار می‌گیرند. سپس سطح این صفحه‌ها به خوبی صیقل داده می‌شود. هر کدام از این دیسک‌ها

1. Direct Access Storage Device
2. Platter



شکل ۴-۲۹ نمای داخلی دیسک سخت

امروزه ظرفیت نگهداری صدها گیگابایت داده را دارد. این صفحات با سرعت ۵۴۰۰ تا ۷۲۰۰ و ۱۰۰۰۰ دور در دقیقه می‌چرخند که در دیسک‌های سخت حرفه‌ای به ۱۵۰۰۰ دور در دقیقه نیز می‌رسد و هدهای خواندن و نوشتمن در بالا و پایین این صفحات قرار می‌گیرند که



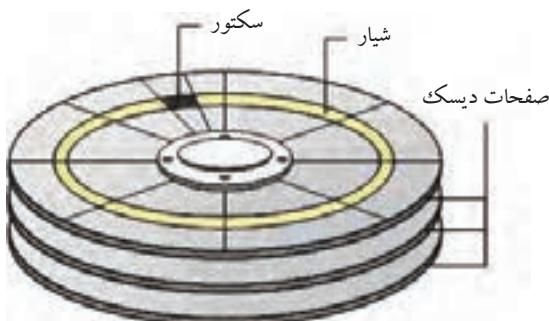
شکل ۴-۳۰ نمای نمونه‌ای از دیسک سخت

می‌تواند داده‌ها را با سرعت مناسب انتقال دهنند. هد خواندن و نوشتمن می‌توانند در طول شعاع دیسک حرکت کند و هسته الکترومغناطیس بسیار ریزی را در سر خود دارد که با استفاده از آن می‌تواند داده‌ها را بخواند و یا داده‌های جدید را روی دیسک بنویسد. هدهای خواندن و نوشتمن گران‌ترین قسمت دیسک سخت هستند و زمانی که جریان برق دیسک سخت قطع می‌شود، این هدها در مکان مخصوص قرار می‌گیرند. با این کار در زمان جابه‌جایی و لغزش دیسک سخت، به دیسک و هدها آسیبی وارد نمی‌شود (شکل ۴-۳۱).



شکل ۴-۳۱ هد خواندن و نوشتمن در دیسک سخت با دو صفحه

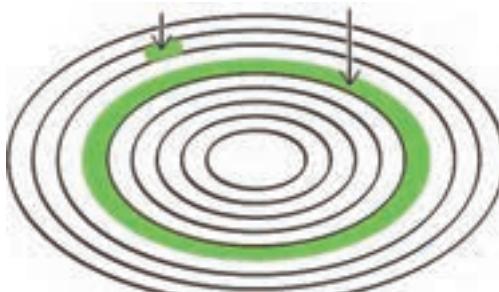
هر صفحه از دیسک سخت را به تعدادی دایره هم مرکز تقسیم می‌کنند و به فاصله ایجاد شده بین هر دو دایره مجاور، شیار^۱ می‌گویند (شکل ۴-۳۲). برای دسترسی آسان به هر شیار یک شماره اختصاص داده می‌شود. در دیسک‌های سخت که چند صفحه روی هم قرار می‌گیرند و شیارهای هم شماره با هم تشکیل یک استوانه^۲ را می‌دهند که به آن سیلندر گفته می‌شود. تعداد شیارها در فلاپی دیسک‌ها حدود ۸۰ عدد و در دیسک‌های سخت به ۱۰۰۰ عدد هم می‌رسد.



شکل ۴-۳۲ سکتور، شیار و سیلندر در صفحات مختلف دیسک سخت

1.Track
2.Cylinder

یک شیار هر سکتور = ۵۱۲ بایت



شکل ۴-۳۳ شیارها و سکتورهای دیسک سخت

هر شیار را برای دستیابی سریع‌تر و آسان‌تر به واحدهای کوچک‌تر تقسیم می‌کنند که به آنها سکتور^۱ یا قطاع می‌گویند. سکتور کوچک‌ترین واحد از تقسیم‌بندی دیسک سخت است که توانایی ذخیره داده‌ها را تا ۵۱۲ بایت دارد (شکل ۴-۳۳).

همان‌طور که گفته شد روش دسترسی به خانه‌های دیسک سخت به صورت دستیابی مستقیم است. به این منظور در دیسک سخت از سه عدد شامل شماره هد، شماره سیلندر و شماره سکتور استفاده می‌شود. با هر درخواست، شماره هد مشخص می‌کند که کدام هد باید داده را بخواند یا بنویسد، شماره سیلندر و شماره سکتور کمک می‌کند تا هد دستگاه اولین خانه در سکتور مورد نظر را پیدا کند. سپس هد دستگاه، آن سکتور خاص را به صورت ترتیبی جستجو می‌کند، تا به مکان مورد نظر دست پیدا کند، در این زمان خواندن یا نوشتمن در آن خانه از دیسک آغاز می‌شود.

اطلاعات ذخیره شده روی دیسک سخت در قالب مجموعه‌ای از فایل‌ها^۲ ذخیره می‌شوند. مجموعه‌ای از بایت‌ها که به نوعی در آنها اطلاعاتی مرتبط به هم ذخیره شده است را **فایل** می‌نامند.

مطالعه آزاد

به دلیل نیاز به بازیابی و دسترسی سریع کاربر و سیستم عامل به داده‌های فایل‌ها برای آنها نام می‌گذارند و به طور معمول هر فایل دارای یک ساختار درونی

1. Sector
2. File

مشخص است. برای اجرای هر برنامه و یا هر درخواست دیگر، در صورتی که پردازنده فایلی را نیاز داشته باشد، دیسک سخت اطلاعات آن فایل را بازیابی و آنها را برای استفاده پردازنده ارسال خواهد کرد.

فایل‌ها به بخش‌های کوچک‌تر تقسیم می‌شوند و دیسک سخت داده‌های هر فایل را در تعدادی سکتور قرار می‌دهد. در زمان بازیابی داده‌های یک فایل، دانستن این که فایل مورد نظر در چه سکتورهایی ذخیره شده‌اند بسیار مهم است. برای این که بتوان به سکتورهای به کار رفته برای نگهداری هر فایل به راحتی دسترسی پیدا کرد و از دست نرونده از یک سیستم فایل استفاده می‌شود.

سیستم فایل بخشی از سیستم عامل است و دیسک سخت براساس توانایی‌ها و نوع طراحی آن سیستم فایل، ساختاردهی می‌شود که به آن فرمت (FORMAT) گویند. در سیستم عامل‌های قدیمی DOS و ویندوز از سیستم فایل FAT32 و در ویندوزهای ۲۰۰۰، NT و XP علاوه بر سیستم فایل FAT32 از NTFS نیز استفاده می‌شود. سیستم فایل برای سازماندهی فایل‌ها و حتی پوشش‌ها در ذخیره‌سازهای جانبی مانند دیسک سخت و دیسک فلاپی به کار بردۀ می‌شود. برای کسب اطلاعات بیشتر در مورد فرمت دیسک به کتاب «سیستم عامل» (جلد اول) مراجعه کنید.

در سیستم فایل FAT32 امکان کدگذاری، فشرده‌سازی (در درس سیستم عامل با این موارد آشنا شده‌اید). و تخصیص فضا در دیسک سخت وجود ندارد و کاربر فقط می‌تواند فایل یا پوشۀ مورد نظر خود را به اشتراک بگذارد. یکی از مشکلات مهم امنیتی در سیستم فایل FAT16 و FAT32 عدم توانایی در تعريف سطوح مجوز دسترسی به فایل‌ها و پوشش‌های است که این امر می‌تواند به عنوان یکی از دلایل ناکارآمدی و غیر قابل اطمینان بودن این سیستم‌ها در شبکه باشد. بر همین اساس شرکت مایکروسافت سیستم فایل جدیدی تحت عنوان NTFS ایجاد کرد که از یک ساختار ۶۴ بیتی پشتیبانی می‌کند، از این‌رو کاربران می‌توانند فایل‌هایی با طول ۲۵۶ کاراکتر ایجاد کنند. این سیستم فایل به همراه نخستین نسخه Windows NT عرضه شد. سیستم فایل NTFS نسبت به سیستم فایل‌های FAT16 و FAT32 دارای مزایای زیادی است، به همین دلیل کاربران دیسک‌گردان دیسک‌های خود را به این روش فرمت می‌کنند.

مزایای سیستم فایل NTFS عبارت اند از:

- پشتیبانی از استاندارد Hot Fixing: با استفاده از این استاندارد به شناسایی خودکار و علامت زدن سکتورهای خراب موجود در دیسک سخت پرداخته و از آنها برای ذخیره اطلاعات استفاده نمی‌کند. در سیستم فایل FAT پیدا کردن سکتورهای خراب به صورت خودکار صورت نمی‌گیرد.

- بازیابی اطلاعات حذف شده از دیسک سخت: ساختار اصلی NTFS بر اساس Master File Table است، به این صورت که چندین نسخه از قسمت‌های مهم این جدول را نگهداری می‌کند تا احتمال از دست داده‌ها بسیار کم شود و در صورت چنین اتفاقی باز هم قابلیت بازیابی دارد.

- امنیت (Security) بیشتر: با امکان تعیین سطح دسترسی کاربران مجاز، این نوع تقسیم‌بندی، از سیستم امنیتی بالایی برخوردار است. بدین معنی که کاربر امکان ایجاد امنیت، برای فایل‌ها و پوشش‌های خود را تا حد جلوگیری از پاک کردن و تغییر فایل‌های خود توسط دیگران را دارد.

- سرعت بالا در خواندن اطلاعات.

- فشرده سازی بهتر با استفاده از Disk Compression برای استفاده بهتر از فضای دیسک، نسبت به سیستم فایل‌های دیگر.

- رمز نگاری فایل‌ها (File Encryption) برای استفاده کاربران خاص از داده‌ها.

- امکان ذخیره‌سازی فایل‌های بزرگ‌تر از ۴ گیگابایت در دیسک.

- امکان فرمت پارتیشن‌های بزرگ‌تر از ۳۲ گیگا بايت.

در ویندوزهای قدیمی‌تر از جمله ۹۵، ۹۸ و ME قابل شناسایی و پشتیبانی نیست.

دیسک سخت و نوار مغناطیسی از امکانات ذخیره‌سازی مغناطیسی یکسانی استفاده می‌کنند. در این حافظه‌های جانبی می‌توان به سادگی داده‌ها را حذف یا بازنویسی کرد. داده‌های ذخیره شده روی هر یک از رسانه‌های فوق ماندگاری بسیاری دارند.

طراحی‌های جدید دیسک سخت به طور دائم در حال توسعه هستند و هر نسل جدید، دارای

ظرفیت بیشتری است. برای افزایش ظرفیت فضای هر دیسک سخت باید چگالی مغناطیسی سطح دیسک بیشتر شود، در این صورت می‌توان مقدار بیشتری داده را روی سطح دیسک ذخیره کرد. هرگاه ظرفیت ذخیره‌سازی داده‌ها بالاتر می‌رود و روی سطوح دیسک داده‌های بیشتری ذخیره شود، باید حساسیت هد خواندن و نوشتمن نیز بالاتر رود. در صورتی که هم چگالی سطح مغناطیسی و هم حساسیت هد خواندن و نوشتمن یک دیسک ارتقا یابد، آنگاه در یک رفت و برگشت هد، داده‌های بیشتری خوانده و یا نوشته می‌شوند و این یعنی سرعت انتقال داده‌ها در این دیسک سخت افزایش یافته است.

۴-۴ فناوری الکتروپیک: دیسک نوری

با ورود نرم‌افزارهای چند رسانه‌ای و بزرگ شدن نرم‌افزارهای کاربردی، شرکت‌های تولید کننده مجبور بودند برای عرضه محصولات خود از چندین دیسک فلاپی استفاده کنند. به عنوان مثال بسته نرم‌افزاری Office نسخه چهارم، روی ۳۱ عدد دیسک فلاپی به بازار آمد که هم تعداد زیاد دیسک‌ها قیمت را بالا می‌برد و هم نصب و راهاندازی نرم‌افزار مورد نظر کار ساده‌ای نبود. بنابراین، نیاز به فناوری جدیدی برای ساخت دیسک‌هایی با ظرفیت بالاتر و قابل جایه‌جایی احساس شد.

(الف) دیسک فشرده (لوح فشرده)

در این زمان رسانه‌های ذخیره‌سازی دیسک فشرده^۱ توانست به عنوان محیط ذخیره‌سازی استاندارد برای جایه‌جایی حجم بالای اطلاعات مطرح شود. این رسانه‌های ذخیره‌ساز در زمینه‌های موسیقی، فیلم و نرم‌افزار، کاربرد فراوان دارند و شرکت‌ها، برای توزیع حجم بالایی از اطلاعات در بسته‌های معتبر از این رسانه‌ها بهره می‌برند. در این دیسک‌ها از نور لیزر برای خواندن و نوشتمن داده‌ها استفاده می‌شود، به همین دلیل به آنها دیسک نوری می‌گویند (شکل ۴-۳۴).



شکل ۴-۳۴ دیسک فشرده

همان‌طور که مشاهده کردید در دیسک سخت، داده‌ها بر روی شیارهای هم‌مرکزی قرار می‌گیرند که هر کدام از این شیارها به بخش‌هایی به نام سکتور تقسیم می‌شوند و داده‌ها در این سکتورها ذخیره می‌شوند. در دیسک سخت، صفحات آن

1. Compact Disk (CD)

با سرعت ثابتی می‌چرخد و هد دستگاه با حرکت در عرض دیسک به همه داده‌ها دسترسی پیدا می‌کند.



شکل ۴-۳۵ شیار دیسک فشرده

در دیسک فشرده سطح دیسک را با شیارهای مارپیچ (شکل ۴-۳۵) که از مرکز شروع می‌شود و به سمت خارجی دیسک ادامه می‌یابد ساختاردهی می‌کنند. این شیار را به سکتورهای مساوی^۱ تقسیم می‌کنند. هر قدر هد دستگاه به سمت خارج دیسک فشرده برود تعداد سکتورهای حافظه بیشتر می‌شود. بنابراین، سرعت چرخش دیسک نوری مانند دیسک سخت ثابت نیست و باید سرعت چرخش دیسک فشرده در زمانی که هد دستگاه به سمت بیرون آن در حرکت است به نسبت زمانی که به سمت مرکز در حرکت است کندتر باشد. در واقع سرعت چرخش دیسک فشرده بستگی دارد به این که هد دستگاه در کجا قرار دارد.

● لایه‌های دیسک فشرده

دیسک فشرده از چندین لایه ایجاد می‌شود. پایین‌ترین لایه که زیرلایه دیسک نامیده می‌شود از جنس پلاستیک است که به طور معمول نوعی پلی کربنات است. مقاومت هر دیسک فشرده بیشتر به مقدار پلاستیک پلی کربنات تزریقی در آن بستگی دارد. سطح بالایی این لایه حاوی تورفتگی‌ها و بخش‌های مسطحی است که داده‌های مبنای دو را نگهداری می‌کند. بالاتر از این لایه، یک لایه فلزی و اغلب آلومینیومی بسیار نازک که عمل بازتاب اشعه لیزر را انجام می‌دهد قرار دارد و در نهایت یک لایه بسیار نازک وجود دارد که نقش محافظتی را بر عهده دارد. در بسیاری از دیسک‌های فشرده یک لایه به عنوان برچسب نیز قرار می‌گیرد (شکل ۴-۳۶).

1. Zone Bit Recording (ZBR)



شکل ۴-۳۶ لایه‌های دیسک فشرده

زمانی که نور لیزر به سطح دیسک فشرده تابیده می‌شود، هنگام برخورد با فرورفتگی‌ها و بخش مسطح دیسک، منعکس می‌شود. نوری که به فرورفتگی‌ها برخورد می‌کند در بازگشت، مسیر کوتاه‌تری به نسبت نور منعکس شده از بخش مسطح می‌پیماید و همین تفاوت مبنای تشخیص صفر و یک بودن داده‌هاست (شکل ۴-۳۷).



شکل ۴-۳۷ فرورفتگی‌های دیسک فشرده

دو نوع دیسک فشرده وجود دارد که از نظر فناوری ذخیره داده با یکدیگر متفاوت هستند.

CD-R^۱: در این نوع دیسک فشرده، داده‌ها یک‌بار نوشته می‌شوند و بعد از آن قابل تغییر و یا بازگشت به حالت اولیه نیستند.

CD-RW^۲: این نوع دیسک فشرده امکان ذخیره و نوشتگر مجدد داده را فراهم می‌کند و در واقع می‌توان بیشتر از چند صدبار داده‌ها را روی آن ذخیره کرد. البته برای نوشتگر مطالب جدید ابتدا باید لایه قبلی از بین برود.

ب) دیسک ویدئویی همه کاره^۳ (DVD)

طی چند سال گذشته برای عرضه فیلم‌ها با کیفیت بسیار بالا نسخه‌ای از دیسک‌های فشرده

1. Compact Disk-Recordable
2. Compact Disc - ReWritable
3. Digital Video Disk or Digital Versatile Disk(DVD)

طراحی شد که به آن دیسک ویدئویی همه کاره (DVD) می‌گویند. به دلیل هزینهٔ پایین تولید این رسانهٔ ذخیره‌سازی جدید نوری، امروزه بیشتر فیلم‌ها با کیفیت و حجم بالا روی این رسانه به بازار عرضه می‌شوند.

دیسک ویدئویی بسیار شبیه دیسک فشرده است ولی گنجایش بسیار بالایی برای ذخیره داده‌ها دارد. در واقع یک دیسک ویدئویی استاندارد بیش از هفت برابر دیسک فشرده نوری ظرفیت دارد. دیسک‌های ویدئویی از چند لایهٔ پلاستیکی پلی کربنات ساخته می‌شوند و بعد از هر لایهٔ پلاستیکی، یک لایهٔ فلزی برای انعکاس نور لیزر ایجاد می‌شود. بعد از ساخته شدن تمامی لایه‌ها، هر کدام با یک لایهٔ محافظ پوشانده می‌شوند و در نهایت با استفاده از نور مادون قرمز به هم فشرده‌تر می‌شوند.

دیسک‌های ویدئویی در دو قالب یک طرفه¹ و دو طرفه² تولید می‌شوند و در هر طرف می‌توان آنها را به صورت تک لایه³ و یا دو لایه⁴ تولید کرد.

دیسک‌های ویدئویی از نظر فناوری ذخیره داده‌ها در دو نوع زیر هستند:

– **DVD-R**: امکان ذخیره و نوشتمن داده را یک‌بار به کاربر می‌دهد و قابل تغییر و یا بازگشتن به حالت اول نیست.

– **DVD-RW**: امکان ذخیره و نوشتمن مجدد داده را بیش از چند صد بار به کاربر می‌دهد. دیسک‌های ویدئویی از نظر دستیابی به داده‌ها می‌توانند به روش دستیابی تصادفی طراحی شوند که به آن DVD-RAM می‌گویند. اما همان گونه که می‌دانید به دلیل استفاده از دیسک‌های ویدئویی برای ذخیره فیلم، طراحی آنها به صورت دستیابی ترتیبی نیز می‌تواند باشد که به آنها DVD-R و یا DVD-ROM می‌گویند.

● دیسک گردن‌های دیسک‌های نوری

هر ذخیره‌ساز جانی برای نوشتمن و یا خواندن اطلاعات به دستگاهی به نام دیسک گردن نیاز دارد. دیسک فشرده و دیسک ویدئویی هر کدام دیسک گردن‌های خاص خود را برای خواندن و نوشتمن دارد.

در گذشته کاربران اغلب به استفاده از دیسک‌های فشرده آماده و تهیه شده توسط شرکت‌های مختلف نیاز داشتند. به همین دلیل دیسک گردن‌های تولید شده تنها قابلیت

-
1. Single Side
 2. Double Side
 3. Single Layer
 4. Double Layer

خواندن اطلاعات را داشتند و به نام CD ROM معروف شدند. اما با گذشت زمان و افزایش داده‌های کاربران و ایجاد قابلیت‌های بیشتر در سیستم‌های نرمافزاری، دیسک گردن‌هایی با توانایی خواندن و نوشتن داده‌ها در اختیار کاربران قرار گرفت که به آنها CD ReadWrite و یا به اختصار CDRW می‌گویند.

هر دیسک گردن دیسک فشرده دارای چند بخش اصلی است:

- یک موتور که باعث چرخش دیسک می‌شود.
- یک سیستم لیزر و لنز که انعکاس نور لیزر از سطح دیسک فشرده را دریافت می‌کند و داده‌های موجود بر روی دیسک فشرده را می‌خواند.
- یک مکانیزم ردیابی برای این که پرتو لیزر قادر به دنبال کردن شیارهای حلزونی روی دیسک فشرده باشد.

دیسک گردن‌های دیسک ویدئویی نیز مانند دیسک گردن دیسک‌های فشرده عمل می‌کنند و البته هر کدام از آنها این قابلیت را دارند که دیسک‌های فشرده را نیز بخوانند و یا بنویسن. دیسک گردن‌های دیسک ویدئویی نیز دارای دو نوع زیر هستند:

- **DVD-R** : فقط برای خواندن اطلاعات

- **DVD-RW** : هم برای خواندن و هم برای نوشتن اطلاعات (شکل ۴-۳۸)



شکل ۴-۳۸

ج) Blu-Ray Disk (BD)

نام Blu-Ray از عبارت Blue Violet Laser (لیزر ماورای بنفش) گرفته شده است که برای خواندن و نوشتن بر روی یک نوع دیسک به همین نام استفاده می‌شود. یکی از مزایای استفاده از لیزرهای ماورای بنفش قابلیت ذخیره‌سازی داده بیشتر بر روی دیسک‌های نوری است.

دیسک بلو-ری (Blu-Ray) با قطر ۱۲ سانتی‌متر و به صورت تک لایه قادر به نگهداری ۲۵ گیگابایت اطلاعات است. و در صورت استفاده از دیسک‌های دو لایه می‌توان تا ۵۰ گیگابایت اطلاعات را در آنها ذخیره کرد (شکل ۴-۳۹).



شکل ۴-۳۹ دیسک گردن بلو - ری

دیسک های بلو - ری دارای دو نوع هستند:

-^۱ **BD-R**: تنها یک بار در آن نوشته می شود و سپس فقط می توان اطلاعات را از آن خواند و قابلیت تغییر داده ها یا برگرداندن آن را به حالت اول ندارد.

-^۲ **BD-RE**: می توان اطلاعات را چندین بار روی آن نوشت و یا اطلاعات آن را پاک کرد. تمامی دیسک گردن ها در قسمت پشت خود یک کانکتور برای برق، یک کانکتور برای اتصال به برد اصلی با استفاده از رابط های مختلف (IDE، SATA و SCSI)، تعدادی جامپر برای تنظیم Master و Slave در رابط های IDE و تنظیم شماره LUN در رابط های SCSI دارند. واسطه ها نحوه اتصال دیسک گردن به برد اصلی را مشخص می کنند. چند نوع واسطه برای این ارتباط عبارت اند از:

SCSI –

EIDE و (ATA) IDE –

SATA –

USB –

۴-۴ فناوری نیمه هادی - رسانه های ذخیره سازی قابل حمل^۳

برخی از حافظه های جانبی دارای این ویژگی مهم هستند که می توان آنان را به راحتی جابه جا نمود و از داده های ذخیره شده روی آنها در مکان های متفاوتی استفاده کرد. به این نوع از حافظه ها، حافظه های قابل حمل گفته می شود. فناوری ایجاد حافظه های قابل حمل از گذشته

-
1. Blu-Ray Disk-Read
 2. Blu-Ray Disk-Read/Erase
 3. Removable Memory

تاکنون دستخوش تحولات فراوانی شده است و فناوری‌های متعددی به منظور تولید رسانه‌های ذخیره‌سازی قابل حمل ایجاد شده است. امروزه می‌توان روی این نوع از حافظه‌ها (دیسک، کاست، کارت و ...) صدها مگابایت و یا چندین گیگابایت اطلاعات را ذخیره کرد.

• کاربردهای حافظه‌های قابل حمل

- عرضه و جایه‌جایی نرم‌افزارهای تجاری
 - تهیه نسخه پشتیان (Backup) از اطلاعات مهم
 - انتقال داده‌ها و اطلاعات بین دو یا چند رایانه
 - بایگانی و ذخیره نرم‌افزار و یا اطلاعاتی که از آنها به طور دائم استفاده نمی‌شود.
 - ایمن‌سازی داده‌هایی که ضرورت ندارد سایر افراد به آنان دستیابی داشته باشند.
- رسانه‌های ذخیره‌سازی قابل حمل را می‌توان به سه گروه عمده تقسیم کرد :
- حافظه‌های مغناطیسی: مانند فلاپی دیسک یا نوار مغناطیسی
 - حافظه‌های نوری: مانند CD، DVD و BD
 - حافظه‌های نیمه‌هادی Solid state

حافظه‌های مغناطیسی و حافظه‌های نوری در قسمت‌های قبلی گفته شده‌اند. اما حافظه‌های نیمه‌هادی Solid state امروزه کاربرد فراوان پیدا کرده است و در ادامه به آن پرداخته می‌شود.

• حافظه‌های فلاش



شکل ۴-۴۰ حافظه فلاش با ظرفیت ۲۲ گیگابایت

استفاده از حافظه‌های فلاش (شکل ۴-۴۰) روشی سریع و آسان برای افزایش فضای ذخیره‌سازی در اختیار کاربران قرار می‌دهند. این نوع دستگاه‌ها با استفاده از ویژگی‌های Plug & Play به سادگی و از طریق یک درگاه USB به رایانه متصل می‌شود. زمانی که رایانه روشن است می‌توان یک حافظه فلاش را به درگاه USB متصل و یا از آن جدا کرد. پس از اتصال حافظه فلاش به درگاه USB رایانه و شناسایی آن توسط سیستم عامل و نصب نرم‌افزارهای ضروری، می‌توان به سادگی

فایل‌های مورد نظر را روی آن ذخیره کرد. قدرت حافظه‌های فلش برگرفته از درگاه‌های USB است. از حافظه فلش USB به منظور اشتراک اطلاعات بین رایانه‌ها و استفاده از فایل‌ها و استند مورد نظر در منزل و یا محل کار استفاده می‌شود. حافظه‌های فلش دارای ظرفیت‌های متفاوتی بوده و می‌توانند تا چندین گیگابایت باشند.

نحوه استفاده از حافظه‌های فلش، همانند دیسک سخت قابل حمل بوده و پس از اتصال آنها به درگاه USB رایانه امکان استفاده از آن فراهم می‌شود. در این رابطه به کابل‌های اضافه و یا آداتپور خاصی نیاز نیست.

● حافظه‌های نیمه‌هادی (Solid state)

نیمه‌هادی‌ها (Solid state) یک فضای ذخیره‌سازی برای اطلاعات است که از نیمه‌رساناهای حالت جامد ساخته می‌شوند. حافظه فلش از جدیدترین دستگاه‌های ذخیره‌سازی اطلاعات است که از این فناوری بهره می‌برد. سلول‌های حافظه استفاده شده در این نوع دستگاه‌ها از نوع نیمه‌هادی بوده و می‌توان هزاران بار اطلاعاتی را روی آن نوشت و یا حذف کرد (شکل ۴-۴۱).

حافظه‌های نیمه‌هادی^۱، از متداول‌ترین نوع حافظه‌های قابل حمل هستند که از آنها در دستگاه‌های کوچکی نظیر دوربین‌های دیجیتال، رایانه‌های دستی PDA و یا حافظه فلش استفاده می‌شود.

در چند سال گذشته افزایش حجم ذخیره‌سازی و کاهش قیمت دیسک‌های سخت، باعث کاربرد فراوان و محبوبیت آنها شده است، در صورتی که کارایی پایین، آسیب پذیری در مقابل صدمات فیزیکی، مصرف توان بالا و ابعاد بزرگ این نوع حافظه‌ها، موجب شده تا با استفاده از فناوری نیمه‌هادی و توسعه آن، راهکار جدیدی برای جبران این کمبودها عرضه شود. رسانه‌های ذخیره‌سازی SSD یکی از این محصولات جدید هستند.

حافظه‌های SSD وسیله‌ای برای ذخیره‌سازی داده‌هاست که برای نگهداری اطلاعات و فایل‌های کاربران و جابه‌جایی برنامه‌های کاربردی رایانه، همانند دیسک‌های سخت به کار برده می‌شوند. این حافظه برای ذخیره‌سازی اطلاعات از تعدادی تراشه حافظه فلش استفاده می‌کند که در کنار هم و روی یک برد قرار می‌گیرند (شکل ۴-۴۱).

1. Solid State Drive(SSD)



شکل ۴-۴۱ حافظه نیمه‌هادی و مجموعه‌ای از تراشه‌های حافظه فلاش

همان طور که قبلاً گفته شد، حافظه‌های فلاش نوعی حافظه EEPROM است که در آنها دسترسی به داده‌ها به صورت تصادفی صورت می‌پذیرد. حافظه‌های SSD اطلاعات را مانند حافظه‌های فلاش به صورت الکتریکی ذخیره می‌کنند. هیچ قطعه مکانیکی در حافظه‌های SSD وجود ندارد، بنابراین به سه دلیل می‌توان گفت که سرعت انتقال داده‌ها به نسبت دیسک سخت بیشتر است:

– نیازی به تبدیل اطلاعات از مغناطیسی به الکتریکی و بر عکس برای تبادل اطلاعات با اجزای دیگر وجود ندارد.

– در دیسک سخت برای خواندن هر داده ابتدا باید زمانی صرف شود تا هد دستگاه به خانه مورد نظر برسد. ولی به دلیل نداشتن هیچ قطعه مکانیکی، در حافظه‌های SSD زمان خاصی لازم نیست تا هد دستگاه به محل ذخیره اطلاعات برسد و داده‌ها به سهولت و سرعت در دسترس هستند.



شکل ۴-۴۲ حافظه SSD با ظرفیت ۳۲ و ۱۲۸ گیگابایت

- دستیابی به داده‌ها در حافظه‌های SSD به صورت تصادفی است و در دیسک سخت به روش مستقیم است.

حافظه SSD با ظرفیت ۳۲ و ۱۲۸ گیگابایت را در شکل ۴-۴۲ مشاهده کنید.

نکته

در حافظه‌های SSD، داده‌ها در تراشه‌های حافظه ذخیره می‌شوند نه در صفحات دیسک، مانند دیسک سخت، بنابراین استفاده از عبارت دیسک SSD صحیح نیست.

• اجزای حافظه SSD

در حافظه‌های SSD سه قسمت اصلی وجود دارد:

- تراشه‌های حافظه فلاش

- مدار کنترلر یا^۱ SOC

- حافظه میانگیر: که یک چیپ حافظه SDRAM با توان مصرفی پایین است که برای افزایش سرعت تبادل اطلاعات بین کنترلر و گذرگاه برد اصلی مورد استفاده قرار می‌گیرد. در طراحی این حافظه از گذرگاه SATA به دلیل قابلیت‌ها و سرعت بالای آن استفاده می‌شود.

۴-۵ رابط ذخیره‌سازهای جانبی (Interface)

رابط ذخیره‌سازهای جانبی (مانند دیسک سخت) به مجموعه‌ای از قطعات فیزیکی و منطقی، و قوانین حاکم بر آنها گفته می‌شود که ارتباط دستگاه جانبی با گذرگاه رایانه را برقرار می‌کند.

1. System On a Chip

- به طور کلی این رابط‌ها دارای سه بخش هستند:
- یک کنترلر که کارهای دیسک سخت را کنترل می‌کند.
 - یک واسط که دیسک سخت را به برد اصلی وصل می‌کند.
 - یک کابل که این دو (کنترلر و واسط) را به هم وصل می‌کند.

۴-۵-۱ کنترلر دیسک

دستگاه‌های جانبی هر کدام با طراحی خاص خود و شیوه‌های مختلف تولید می‌شوند و با استفاده از مدارهای الکترونیکی خاص با رایانه ارتباط برقرار می‌کنند. این مدارهای الکترونیکی خاص یا به صورت کارت کنترلر است (شکل ۴-۴۳) و یا روی برد اصلی ایجاد شده است. وجود کنترلر برای ارتباط بین رایانه و حافظه‌های جانبی ضرورت دارد، زیرا داده‌ها در این حافظه‌ها به صورت مغناطیسی نگهداری می‌شوند. در زمان ارسال این داده‌ها به رایانه، کنترلر دیسک باید داده‌های مغناطیسی را به داده‌های دیجیتال (صفر و یک) تبدیل کند. همان‌طور که گفته شد، دیسک‌های سخت با گذشت زمان با افزایش چگالی مغناطیس سطح دیسک و حساسیت هد خواندن و نوشتن، دارای سرعت انتقال داده متفاوتی شده‌اند، به همین دلیل مدارهای واسط متنوعی نیز طراحی شده است که در قسمت بعدی به بررسی آنها می‌پردازیم.



شکل ۴-۴۳ برد مدار چاپی روی دیسک سخت. کنترلر روی این برد وظیفه تبدیل داده‌های خوانده شده به داده‌های قابل فهم برای رایانه را دارد.

۴-۵-۲ انواع رابط (Interface)

دیسک‌های سخت به طور دائم از نظر ظرفیت ذخیره‌سازی و سرعت انتقال داده‌ها در حال توسعه‌اند و این امر باعث تولید نمونه‌ها و طراحی‌های مختلفی از دیسک سخت شده است که هر کدام برای اتصال به برد اصلی نیاز به کنترلر خاصی دارند. مهم‌ترین عامل تفاوت بین رابط‌های متفاوت، نوع طراحی آنهاست. ذخیره‌سازهای جانبی مانند دیسک سخت، دیسک نوری، فلاپی برای ارتباط با رایانه و انتقال داده از رابط‌های متفاوتی استفاده می‌کنند.

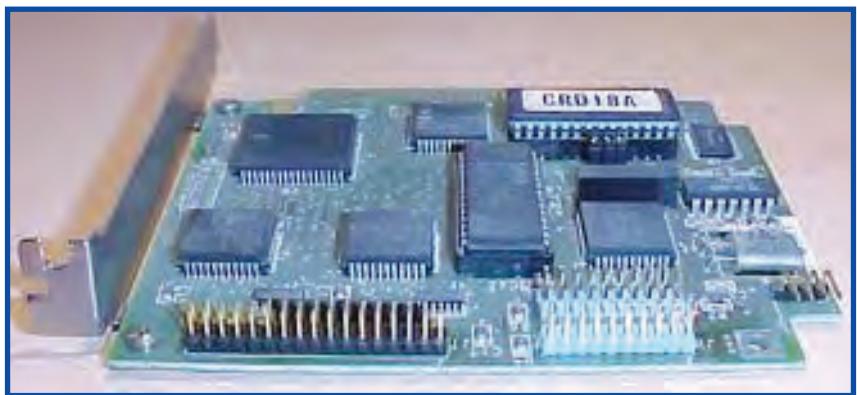
اولین رابط دیسک سخت در رایانه (شکل ۴-۴۴) به نام ST-506 بود که امروزه منسوخ شده است. در این رابط تمام بخش‌های الکترونیکی در کارت کنترلر قرار داشت. هنگام ارتباط دیسک سخت با کنترلر، داده به صورت سیگنال‌های آنالوگ ارسال می‌شد. در واقع داده‌ها به صورت صفر و یک ارسال نمی‌شدند و به همین دلیل ارسال داده‌ها با سرعت بالا باعث ایجاد اختلال می‌شد.

برای جلوگیری از اختلال در داده‌ها، سعی شد که در طراحی بعدی داده‌ها به صورت دیجیتال برای برد اصلی ارسال شود. به همین دلیل بخشی از کنترلر را که وظیفه‌اش خواندن داده‌های آنالوگ و تبدیل آنها به داده‌های دیجیتال بود، در خود دیسک قرار دادند. به این ترتیب ارسال داده‌ها به صورت دیجیتال صورت پذیرفت. به این رابط^۱ ESDI گفته‌نده (شکل ۴-۴۵). رابط ESDI توانست داده‌ها را با سرعت حدود سه مگابایت بر ثانیه ارسال کند.



شکل ۴-۴۴ اولین دیسک سخت در رایانه‌های شخصی به نام ST-506 و کارت‌های رابط آن (بالایی در رایانه‌های XT و پایینی در رایانه‌های AT)

1. Enhanced Small Disk Interface



شکل ۴-۴۵ رابط ESDI

در طراحی رابطهای بعدی، علاوه بر بخش جداگتنده داده‌ها، بخش کنترلر نیز در خود دیسک قرار گرفت. تنها بخش الکترونیکی مربوط به ارتباط با رایانه، روی رایانه میزبان (کارت آدپتور) قرار داده شد. می‌توان گفت که کنترلر، دستگاه جانبی را کنترل و سیگنال‌های آن را تولید می‌کند و کارت آدپتور سیگنال‌های کنترلر را برای ارتباط با رایانه تطبیق می‌دهد. دیسک‌های سخت جدید و سریع، همواره به واسطه‌های جدیدی نیاز دارند. به همین دلیل تلاش شده است که واسطه‌ها برای انتقال حجم زیاد داده‌ها و با سرعت مناسب ارتقا یابند. دیسک سخت به وسیله کنترلرهایی که به صورت تراشه روی خودش دارد مدیریت می‌شود (شکل ۴-۴۶). این کنترلرها با واسطه‌های مشابه خود که روی برد اصلی نصب شده‌اند ارتباط برقرار می‌کنند. با ارتباط این واسطه‌ها به وسیله کابل مخصوص، داده‌ها را میان سکتورهای دیسک سخت و گذرگاه ورودی / خروجی انتقال می‌دهند.



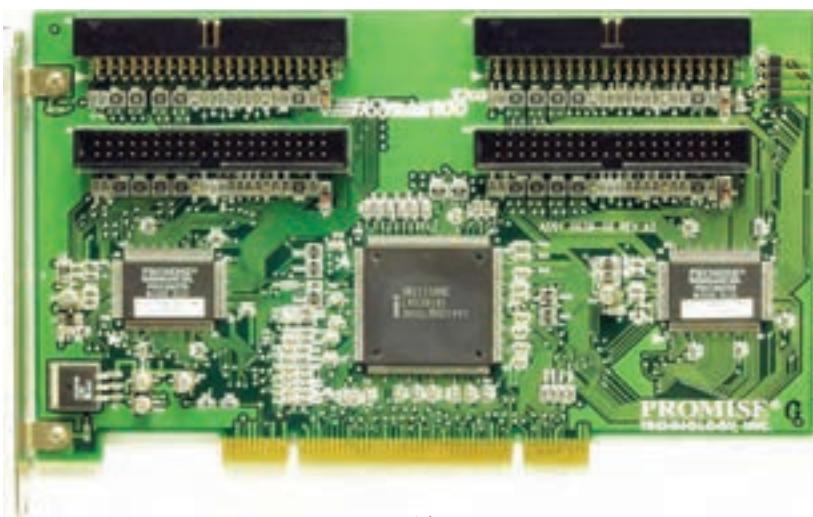
شکل ۴-۴۶ کانکتور اسکازی روی دیسک سخت خارجی

● رابط IDE

رابط IDE (شکل ۴-۴۷) در سال ۱۹۸۶ و بر پایه استاندارد ESDI ایجاد شد و به دلیل این که اولین بار روی برد های اصلی مدل AT ایجاد شدند به^۱ ATA^۲ معروف شد. این رابط به دلیل کارایی مناسب تا مدت ها با توجه به پیشرفت های مختلف بدون رقیب مانده است و نیاز های کاربران و طراحان را برطرف کرده است. همان طور که گفته شد، رابط IDE بیشتر بخش های الکترونیکی مورد نیاز خود را روی دیسک گردان ها قرار داده و تنها بخش کوچکی از آن، برای ارتباط با رایانه به عنوان آداپتور IDE روی برد اصلی قرار می گیرد. شکل ۴-۴۸ کارت رابط IDE را نشان می دهد.



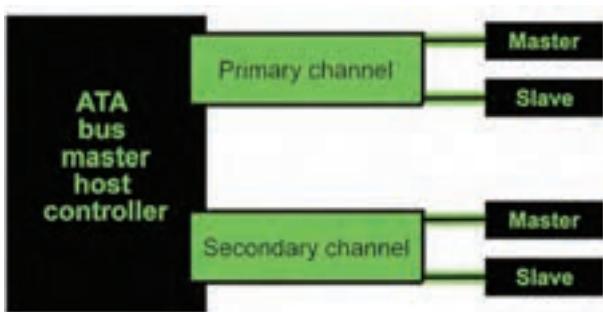
شکل ۴-۴۷ رابط IDE به رنگ آبی



شکل ۴-۴۸ کارت رابط IDE

1. Integrated Drive Electronics
2. AT Attachment

روی بردهای اصلی دو^۱ کانکتور IDE وجود دارد و تعداد این کانکتورها روی کارت‌های رابط IDE بیشتر هم بوده است. هر کانکتور IDE روی برد اصلی و یا روی کارت رابط جانبی در مدل‌های اولیه IDE، می‌توانند از دو دستگاه IDE پشتیبانی کنند که یکی به عنوان master و دیگری به عنوان slave شناخته می‌شود. بنابراین هر کابل IDE دارای حداکثر سه کانکتور است که یک کانکتور به آدپتور IDE روی برد اصلی و دو کانکتور دیگر را به دستگاه مورد نظر وصل می‌کنند (شکل ۴-۴۹).



شکل ۴-۴۹ کانال‌های کنترلر ATA

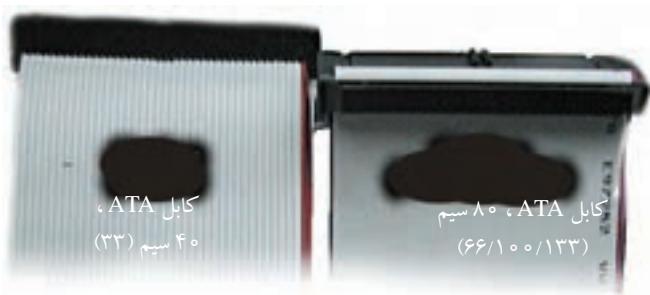
رابطهای ATA در انواع مختلف و با سرعت‌های متفاوت به بازار عرضه شده است. در حال حاضر نسخه‌های بسیار زیادی از ATA وجود دارد و هر سال هم نسخه‌های جدیدتری معرفی می‌شوند. یکی از ویژگی‌های مهم این رابطهای جدید قابلیت پشتیبانی از دستگاه‌های قدیمی است. به این معنی که می‌توان یک دیسک نوری بسیار قدیمی را به یک برد اصلی دارای جدیدترین نسخه ATA وصل کرد و از آن استفاده نمود. برای رسیدن به این قابلیت، رابطهای IDE باید بتوانند با سرعت نسخه‌های قبلی کار کنند. بنابراین سرعت‌های متفاوت برای انتقال داده‌ها، مشخصه‌ای است که به رابط IDE داده می‌شود، مانند ATA۶۶، ATA۱۰۰، ATA۱۳۳ و غیره.

کابل IDE در طراحی اولیه یک کابل ۴۰ سیم است. بیشتر دیسک‌های سخت می‌توانند با سرعت ۸۰ مگابایت در ثانیه داده‌ها را انتقال دهند، و اغلب کابل‌های ATA این سرعت را پشتیبانی می‌کنند. افزایش سرعت انتقال داده‌ها، به دلیل ایجاد میدان مغناطیسی در طول کابل IDE امکان تداخل در داده‌ها را بالا می‌برد. به عنوان مثال اگر بخواهید دو دیسک سخت را با یک کابل به برد اصلی وصل کنید و یا یک دیسک سخت با سرعت انتقال داده بسیار بالاتر لازم داشته باشد،

^۱ طی چند سال گذشته روی بردهای اصلی تنها یک رابط IDE قرار گرفته و اخیراً نیز به طور کامل حذف شده است.

در این زمان برای پشتیبانی و پاسخگویی به نیازمندی‌های سخت‌افزاری برای انجام این کار، به یک کابل با پهنای باند بیشتر نیاز است. به همین دلیل نسخه جدیدی از کابل ATA عرضه شد که دارای ۸۰ سیم است.

البته باید اشاره کرد که دیسک‌های سخت دارای کابل‌های استاندارد ۴۰ پایه هستند ولی در این نسخه جدید از کابل‌ها، متناظر با هر کدام از پین‌های قبلی یک پین جدید ایجاد و آن را به زمین وصل می‌کنند. این کار در زمان انتقال با سرعت بسیار زیاد و مقدار بالای داده‌ها، باعث کاهش نویز می‌شود و در عمل نیز پهنای باند را افزایش می‌دهد (شکل ۴-۵۰).



شکل ۴-۵۰ کابل‌های ۴۰ و ۸۰ سیم ATA

کنجکاوی

در مورد تفاوت نصب master و slave در کابل‌های ۴۰ سیم و ۸۰ سیم تحقیق کنید.

در سال ۱۹۸۶ سرعت انتقال داده‌ها به وسیله دیسک‌گردنها در حدود ۱/۳ مگابایت بر ثانیه بود. علاوه بر این حد اکثر گنجایش دیسک سخت نیز ۵۰۰ مگابایت بود. یکی از معایب عمده رابط IDE طی آن سال‌ها این بود که این رابط‌ها نمی‌توانستند سایر دیسک‌گردنها را، مانند دیسک‌های نوری پشتیبانی کنند. بنابراین طراحان به فکر اصلاح سیستم IDE افتادند.

• رابط IDE پیشرفته یا^۱ EIDE

تلاش برای بهبود سرعت عملکرد و انعطاف‌پذیری رابط IDE به ایجاد رابط EIDE منجر شد. در EIDE تسهیلات جدید صفحه بعد منظور شده است:

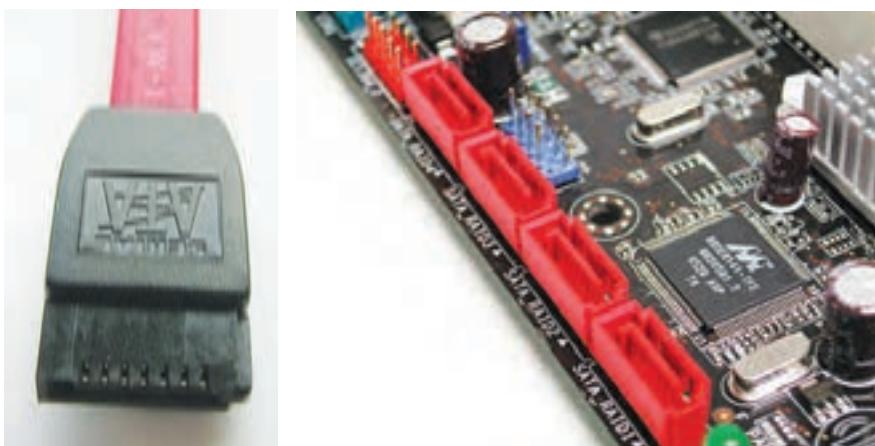
1. Enhanced IDE (EIDE)

- پشتیبانی بیش از دو دستگاه جانی میسر شد.
- سرعت انتقال داده‌ها بیشتر شد.
- دیسک‌گردان‌هایی با ظرفیت بیشتر پشتیبانی شدند.
- امکان پشتیبانی سایر دیسک‌گردان‌هایی مانند دیسک‌های نوری و دیسک‌های سخت قابل حمل فراهم شد.

• رابط (Serial ATA) SATA

تمام نسخه‌های گذشته ATA (IDE) براساس انتقال داده‌ها به روش موازی عمل می‌کنند. ولی یکی از طراحی‌های ATA که بسیار موفق بوده است SATA نام دارد. SATA رابطی با سرعت بسیار بالا و از خانواده Fire Wire و USB بوده و حاوی تمام فناوری‌های جدید است که براساس ارتباط سریال طراحی شده است. بهترین مشخصه آن استفاده از کابلی با ۷ سیم است که در مقایسه با کابل‌های ۴۰ یا ۸۰ سیم ATA بسیار مناسب به نظر می‌رسد. این رابط برای انتقال داده‌ها به جریان برق ۵ وolt نیاز دارد در صورتی که رابط ATA به جریان برق ۰ وolt نیاز دارد. رابط SATA و کابل آن در شکل ۴-۵۱ نشان داده شده است.

علاوه بر این‌ها دیسک سخت SATA قابلیت HotPlug را دارد. یعنی برای نصب و یا قطع اتصال، نیازی به خاموش یا راهاندازی مجدد سیستم ندارد. همچنین این سیستم نیازی به جامپر برای تعیین Master یا Slave بودن دیسک سخت ندارد.



شکل ۴-۵۱ رابط و کابل SATA نسخه یک

• رابط اسکازی (SCSI Interface)

رابط ATA یا IDE تنها برای ارتباط دستگاه‌های جانبی خاصی طراحی شده‌اند (دیسک گردن‌های دیسک سخت یا دیسک نوری). در واقع می‌توان به آنها رابطی در سطح دستگاه گفت که تنها می‌توانند از دستگاه‌هایی پشتیبانی کنند که از کنترلر IDE استفاده کرده باشند. طراحان به فکر استفاده از رابطی بودند که در آن هر نوع دستگاه جانبی شناخته شود و بتوان ارتباط آنها را با رایانه برقرار کرد. به این رابط، رابط در سطح سیستم می‌گویند. رابط اسکازی نوعی رابط سطح سیستم است که می‌تواند دستگاه‌های جانبی متنوعی مانند دیسک سخت، اسکنر، دیسک گردن نوری و غیره را کنترل کند. رابط اسکازی برخلاف IDE مستقل از دستگاه است و دستگاه‌های جانبی تحت کنترل خود را به عنوان واحدهای منطقی و نه فیزیکی در نظر می‌گیرد. به عبارت دیگر دستگاه جانبی متصل شده به اسکازی به عنوان نوعی جعبه سیاه^۱ دیده می‌شود که عملکرد فیزیکی آن و نحوه عمل آن به هیچ وجه مورد توجه رابط اسکازی نیست و تنها مانند یک واحد منطقی است که دستورها را دریافت کرده و پاسخ‌ها را بر می‌گرداند. شکل ۴-۵۲ یک کارت اسکازی را نشان می‌دهد.

در بیشتر دستگاه‌های جانبی مبتنی بر طرح اسکازی بخش کنترلر نیز وجود دارد و به همین دلیل به آنها دستگاه جانبی اسکازی توکار گویند. در سایر دستگاه‌های جانبی که از کنترلر داخلی اسکازی بهره‌مند نیستند، برای استفاده از رابط اسکازی به کنترلر خارجی به نام پل



شکل ۴-۵۲ ۴- کارت رابط اسکازی SCSI

1. black Box

اسکازی نیاز است. هر رابط اسکازی توانایی کنترل و ایجاد ارتباط هم‌زمان چندین دستگاه جانبی با رایانه را دارد. به هر دستگاه جانبی اسکازی یک عدد واحد منطقی یا¹ LUN نسبت داده می‌شود. این عدد مشخص خواهد کرد که دستگاه جانبی مورد نظر توسط کنترلر معینی کنترل می‌شود. برای درک بهتر، تصور کنید ۸ دستگاه دیسک گردان نوری با استفاده از یک رابط اسکازی به رایانه متصل است. با توجه به اعداد واحد منطقی که به هر دستگاه نسبت داده شده است، کاربر قادر خواهد بود به هر دیسک گردان که با نام خاصی از حروف الفبا مشخص شده است دسترسی داشته باشد.

● آرایه چندگانه دیسک‌های مستقل² (RAID)

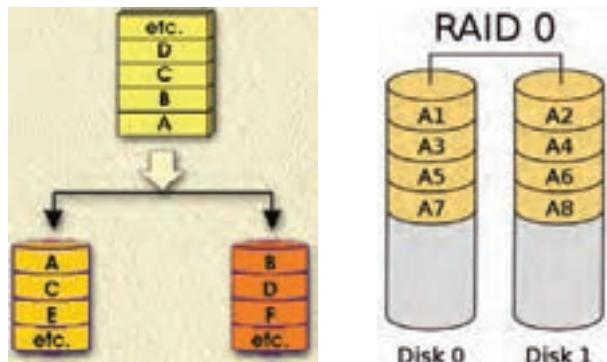
میزان پیشرفت و بهبود عملکرد در دیسک‌های سخت نسبت به پردازنده و حافظه اصلی خیلی کمتر بوده است. این عدم توازن باعث شده است که روش‌های ذخیره‌سازی داده‌ها در دیسک سخت مورد توجه قرار گیرد، زیرا پیشرفت بیشتر در رفتار و عملکرد کل سیستم به توسعه و پیشرفت همه اجزای سیستم به صورت موازی بستگی دارد. تلاش محققان برای اصلاح روش‌های ذخیره‌سازی در دیسک سخت به ساخت آرایه‌ای از دیسک‌ها منجر شد که به طور مستقل و موازی با هم کار می‌کنند. در این طراحی چند دیسک سخت را در کنار هم قرار می‌دهند و با شیوه‌های مختلف داده‌ها را در آنها ذخیره می‌کنند. این طراحی آرایه‌ای را آرایه چندگانه دیسک‌های مستقل یا RAID می‌گویند.

فناوری RAID، امکاناتی نظیر افزایش سرعت، پشتیبان‌گیری هم‌زمان روی یک یا چند دیسک و ... در اختیار کاربر قرار می‌دهد، و روش‌های متفاوتی (RAID0، RAID1، RAID5) برای استفاده از دیسک‌های سختی که در کنار هم قرار می‌گیرند وجود دارد.

RAID0: در این روش داده‌هایی که برای ذخیره به دیسک‌های سخت ارسال می‌شوند به بلوک‌هایی تقسیم می‌شوند و هر کدام از این بلوک‌ها در دیسک سخت جداگانه‌ای ذخیره می‌شود. این کار باعث بالا رفتن سرعت ذخیره‌سازی می‌شود، زیرا عمل ذخیره‌سازی به وسیله چندین کانال صورت می‌پذیرد. یکی از معایب اصلی این روش این است که با از دست دادن یکی از دیسک‌های سخت، کل اطلاعات از بین می‌رود. از این روش در سیستم‌هایی استفاده می‌شود که سرعت انتقال داده‌ها فاکتور مهمی است (شکل ۴-۵۳). اما در سیستم‌هایی که

1. Logic Unique Number

2. Redundant Array of Independent Disk (RAID)

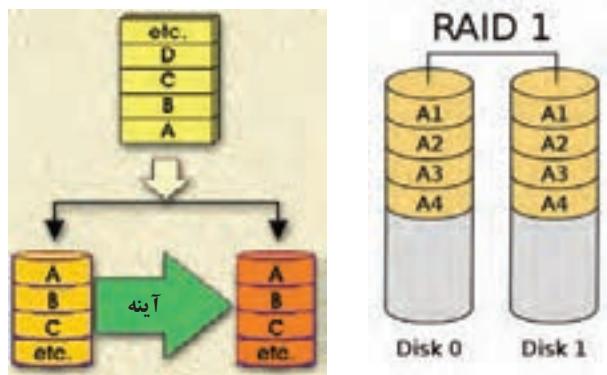


شکل ۴-۵۳ RAID0

نگهداری از داده‌ها و حفظ آنها اهمیت بیشتری دارد از RAID1 استفاده می‌کنند.

RAID1: در این روش، پشتیبانی‌گیری از داده‌ها اولویت بیشتری دارد. به همین دلیل داده‌ها در هر دو دیسک سخت به طور مشابه و همزمان ذخیره می‌شوند. در واقع یکی از دیسک‌های سخت نقش آینه را برای دیسک سخت دیگر دارد و اطلاعات آن، کپی اطلاعات دیسک اصلی است (شکل ۴-۵۴).

گذرگاه IDE در طبقه‌بندی گذرگاه‌های سیستم، جزو گذرگاه‌های خارجی محسوب می‌شود و در سیستم از آن به منظور ارتباط دستگاه‌هایی مانند دیسک گردان‌های سخت، نوری و ... استفاده می‌شود. در سیستم‌های امروزی به طور معمول دو کانکتور IDE برای برقراری ارتباط بین ۴ دستگاه جانبی وجود دارد ولی در پاره‌ای از سیستم‌ها تعداد این کانکتورها ۴ عدد است که دو کانکتور به عنوان IDE، و دو کانکتور اضافی برای استفاده تحت عنوان RAID به کار می‌رود.



شکل ۴-۵۴ RAID1

پژوهش:

در مورد انواع RAID های دیگر بررسی کنید و مزایا و معایب هر کدام را به همراه کاربرد آنها مشخص نمایید.

۴-۶ حافظه مجازی^۱

برخی از برنامه‌ها و فایل‌ها ممکن است تا حدی بزرگ باشند که در حافظه اصلی نگذند و نیاز به فضای بیشتری از حافظه داشته باشند. در این صورت برخی از سیستم‌های عامل مانند Windows قسمتی از برنامه‌ها و فایل‌ها را در خارج از حافظه اصلی و در یک حافظه کمکی قرار می‌دهند. به این نوع حافظه کمکی، حافظه مجازی گفته می‌شود. سیستم عامل، بخش مشخصی از حافظه جانبی را (به طور معمول از دیسک سخت استفاده می‌شود) به این کار اختصاص می‌دهد. در سیستم‌هایی که از حافظه مجازی استفاده می‌کنند، تنها قسمت‌هایی از برنامه را که در زمان اجرا مورد نیازند در حافظه اصلی، و بقیه را در حافظه مجازی قرار می‌دهند. البته به علت پایین بودن سرعت حافظه مجازی نسبت به حافظه اصلی، سرعت اجرای برنامه‌ها پایین می‌آید. شکل ۴-۵۵ پنجره تنظیمات حافظه مجازی در سیستم عامل ویندوز XP را نشان می‌دهد.



شکل ۴-۵۵ پنجره تنظیمات حافظه مجازی در سیستم عامل ویندوز XP

هر وسیله‌ای که توانایی حفظ و نگهداری داده‌ها را به گونه‌ای داشته باشد که اجزای رایانه بتوانند در هر زمان به داده‌های آن دسترسی داشته باشند، حافظه نام دارد. هر سیستم رایانه‌ای با سلسله مراتبی از انواع حافظه‌ها مجهز می‌شود تا تمام فرایندهای رایانه را به صورت بهینه پاسخ دهد.

حافظه‌های رایانه به دو دستهٔ کلی تقسیم می‌شوند:

– حافظهٔ اصلی (اولیه - درونی)

– حافظهٔ جانبی (ثانویه - خارجی)

ویژگی‌های مهم حافظه عبارت‌اند از:

– محل استقرار حافظه

– حافظهٔ نامانا و مانا

– ظرفیت حافظه

– آدرس دهی حافظه

– روش‌های دستیابی به داده‌های حافظه

– کارایی حافظه

هر سلول از حافظه نیمه‌هادی که به بیت معروف است، دارای خواص زیر است:

– هر سلول حافظه دو حالت از خود به نمایش می‌گذارد که از این دو حالت برای تعیین صفر و یک بودن آن بیت استفاده می‌شود.

– می‌توان حداقل یکبار در آن نوشت که این کار با تعیین وضعیت سلول‌ها (بیت‌ها) امکان‌پذیر است.

– به راحتی می‌توان وضعیت صفر یا یک بودن این سلول‌ها را مشخص کرد که این کار همان خواندن حافظه است.

رایج‌ترین نوع حافظه با دستیابی تصادفی را RAM می‌گویند و سلول‌های حافظه آن بلافاصله قابل دسترسی هستند و به همین دلیل به آنها Random Access می‌گویند. نقطه مقابل RAM را SAM می‌نامند که داده‌ها را به صورت سریال مانند نوار کاست نگهداری می‌کند. کاربرد حافظه‌های SAM بیشتر به صورت حافظه میانگیر است.

RAM‌ها دو نوع دارند:

– حافظه پویا (Dynamic RAM(DRAM))

– حافظه ایستا (Static RAM(SRAM))

حافظه فقط خواندنی ROM ، آن گونه که از نامش پیداست، حاوی داده‌هایی به صورت دائمی است که هیچگاه مقدار آن تغییر نمی‌کند و فقط می‌توان داده‌های آن را خواند. به عنوان مثال BIOS سیستم در حافظه ROM قرار می‌گیرد که به آن ROM BIOS می‌گویند.

حافظه‌های ROM از لحاظ فناوری استفاده شده، دارای انواع زیر است:

ROM –

PROM –

EPROM –

EEPROM –

Flash Memory –

حافظه نهان یکی از حافظه‌های درون سیستم است. این حافظه از نوع حافظه ایستا است، که دارای ویرگی‌های زیر است:

– مانند حافظه پویا نیاز به تازه‌سازی اطلاعات ندارد.

– دستیابی به داده‌ها در این حافظه به روش دستیابی انجمنی است.

حافظه‌های جانی حافظه‌هایی هستند که از آنها برای ذخیره داده‌ها برای مدت طولانی استفاده می‌شود. علت‌های استفاده از حافظه‌های جانی عبارت‌اند از:

– محدود بودن ظرفیت حافظه‌های داخلی

– گران بودن رسانه‌های ذخیره‌سازی سریع

– لازم نبودن ذخیره تمام داده‌ها در حافظه‌های اصلی

– ناماگانی بودن بیشتر حافظه‌های داخلی

– قابلیت جایگزینی حافظه‌های جانی

انواع حافظه‌های جانی را از نظر فناوری ساخت می‌توان به چهار دسته زیر تقسیم کرد:

– فناوری الکترومکانیکی: کارت و نوار منگنه‌شدنی

– فناوری الکترومغناطیسی: نوار مغناطیسی و دیسک مغناطیسی

- فناوری الکترواپتیک: دیسک نوری

- فناوری نیمه‌هادی: دیسک‌های قابل حمل

رابط ذخیره‌سازهای جانبی (مانند دیسک سخت) به مجموعه‌ای از قطعات فیزیکی و منطقی، و قوانین حاکم بر آنها گفته می‌شود که ارتباط دستگاه جانبی با گذرگاه رایانه را برقار می‌کند.

به طور کلی این رابط‌ها دارای سه بخش هستند:

- یک کنترلر که کارهای دیسک سخت را کنترل می‌کند.

- یک واسط که دیسک سخت را به برد اصلی وصل می‌کند.

- یک کابل که این دو (کنترلر و واسط) را به هم وصل می‌کند.

رابط ذخیره‌سازهای جانبی دارای انواع مختلفی هستند:

- رابط IDE

- EIDE

- رابط SATA

- رابط اسکازی

فناوری RAID، که در آن چند دیسک سخت را در کنار هم قرار می‌دهند و با شیوه‌های مختلف داده‌ها را در آنها ذخیره می‌کنند، امکاناتی نظیر افزایش سرعت، پشتیبان‌گیری هم‌زمان روی یک یا چند دیسک و ... در اختیار کاربر قرار می‌دهد، و روش‌های متفاوتی برای استفاده از دیسک‌های سختی که در کنار هم قرار می‌گیرند وجود دارد.

خودآزمایی و تحقیق

۱. حافظه به چه وسیله‌هایی اطلاق می‌شود و تفاوت حافظه‌های اصلی و جانبی را بیان کنید.
۲. ویژگی‌های مهم حافظه را بیان کنید.
۳. برای هر کدام از روش‌های دستیابی به داده‌های حافظه مثالی بیاورید و تفاوت دستیابی مستقیم و دستیابی تصادفی را بیان کنید.
۴. مقدار بایت‌های ارسالی و یا دریافتی توسط حافظه در هر ثانیه را می‌گویند.
۵. خصوصیات هر سلول از حافظه نیمه‌هادی (بیت) را نام ببرید.
۶. حافظه‌های اصلی پویا را به اختصار شرح داده و توضیح دهید که چرا به طور دائمی به تازه‌سازی مقدار سلول‌هاییش نیاز دارد.
۷. بانک‌های حافظه اصلی از ابتدا تاکنون را نام برد و مشخصات و ویژگی‌های هر کدام را به اختصار توضیح دهید.
۸. مهم‌ترین تفاوت حافظه‌های DDR RAM را با حافظه‌های SDRAM بیان کنید.
۹. انواع حافظه‌های ROM را نام برد و ویژگی‌های هر کدام را به اختصار توضیح دهید.
۱۰. فرایند حذف در EEPROM انتخابی نبوده و حذف خواهد شد. برای حذف داده‌های آن باید حافظه را قرار داد.
۱۱. چند مورد از تسهیلات مهم حافظه‌های EEPROM را بنویسید.
۱۲. ویژگی‌ها و کاربرد حافظه نهان را بیان کنید.
۱۳. دلایل استفاده از حافظه‌های جانبی را نام ببرید.
۱۴. انواع حافظه‌های جانبی را از نظر فناوری ساخت به چند دسته تقسیم می‌کنند؟ آنها را نام ببرید و برای هر کدام مثالی بیاورید.
۱۵. هر صفحه از دیسک سخت را به تعدادی دایره هم مرکز تقسیم می‌کنند و به فاصله ایجاد شده بین هر دو دایره، می‌گویند. هر شیار را برای دستیابی سریع تر و آدرس دهی آسان‌تر به واحدهای کوچک‌تر تقسیم می‌کنند که به آنها می‌گویند.
۱۶. سرعت چرخش دیسک در دیسک نوری و دیسک سخت با هم چه تفاوتی دارند. دلیل این تفاوت را بیان کنید.

۱۷. هر دیسک گردن دیسک فشرده دارای چند بخش اصلی است؟ آنها را نام ببرید.

۱۸. سه گروه عمدۀ رسانه‌های ذخیره‌ساز قابل حمل را نام ببرید و کاربردهای ذخیره‌سازی قابل حمل را بیان کنید.

۱۹. رابط (Interface) دستگاه‌های ذخیره‌سازی جانبی چیست؟ بخش‌های مهم این رابط‌ها را بنویسید.

۲۰. انواع رابط‌های دستگاه‌های ذخیره‌سازی جانبی کدام‌اند؟ هر کدام را به اختصار توضیح دهید.

۲۱. RAID را تعریف کرده و ویژگی‌های RAID0 و RAID1 را بیان کنید.

۲۲. اعداد x و y در نشانه‌های DDRx و PCy که روی حافظه‌های اصلی DDR وجود دارند هر کدام به ترتیب نشان دهنده چیست؟

(الف) فرکانس پالس ساعت برد اصلی، فرکانس پالس ساعت حافظه

(ب) فرکانس پالس ساعت حافظه، فرکانس پالس ساعت برد اصلی

(ج) فرکانس پالس ساعت حافظه، سرعت انتقال داده توسط حافظه

(د) سرعت انتقال داده توسط حافظه، فرکانس پالس ساعت حافظه

۲۳. هر نوع قطع برق رایانه موجب از بین رفتن اطلاعات موجود در می‌شود و به همین دلیل به آن حافظه موقت نیز می‌گویند.

۲۴. در مورد ویژگی‌های جدید ترین حافظه‌های RAM که در بازار عرضه می‌شوند تحقیق کنید.

۲۵. بررسی کنید که حافظه‌های قابل حمل جدید دارای چه ویژگی‌ها و امکاناتی هستند.