

برنامه نویسی سوکت

مهرداد قدیری

مقدمه

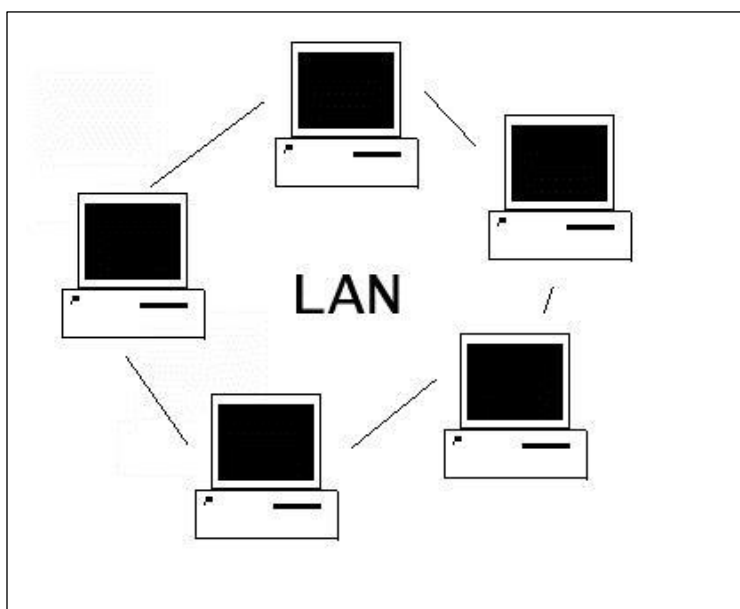
همه ما انسانها در طول زندگی خود روش های ارتباطی زیادی را تجربه کرده ایم. هنگامی که در یک کلاس درس حاضر می شویم و به صحبت های استاد گوش می دهیم به نوعی اقدام به ایجاد ارتباط و تعامل برای اهداف مشخصی (مانند بهره وری از دانسته های استاد) می کنیم. این مثال ساده نشان دهنده نوعی ارتباط انسانی است که در داخل آن می توان اجزای مهم ارتباطی از جمله زبان و خط استاندارد شده را در بین دانشجو و استاد در نظر گرفت. این زبان و خط استاندارد شده که فرآیند طولانی را در دوره ی حیات بشر تاکنون طی کرده است، توجه ذاتی و فطری انسان ها به ارتباطات را نشان می دهد. انسان این نیاز ذاتی خود به ارتباطات و تعامل را به سایر حوزه های کاری خود از جمله علوم مهندسی نیز کشانده است که در این میان علم کامپیوتر توجه ویژه ای به مقوله ی ارتباطات دارد. پیشرفت روز افزون علم کامپیوتر که منجر به افزایش توانایی کامپیوترها در پردازش و ذخیره سازی اطلاعات شده است، بدون ایجاد یک ارتباط کارآمد بین کامپیوترها ناقص خواهد ماند. از این رو دانشمندان و فعالان حوزه ی کامپیوتر اقدام به طراحی و استاندارد سازی هر چه بیشتر ابزار و وسایل و پروتکل های ارتباطی نموده اند که به کمک آنها می توان اقدام به دسترسی به داده ها و منابع و به اشتراک گذاری سودمند و هدفمند آنها نمود. در بخش اول به توضیحی اجمالی پیرامون برخی از مباحث پایه ای شبکه های کامپیوتری می پردازیم.

۱. شبکه های کامپیوتری

شبکه های کامپیوتری با هدف به اشتراک گذاری اطلاعات و منابع، دسترسی به آنها را حتی از راه دور میسر می سازند. این شبکه ها با پیشرفت روزافزون خود بیشتر جنبه های زندگی ما را تحت تاثیر قرار داده اند به طوری که نمی توان بدون آنها زندگی کرد حتی اگر به طور مستقیم کاربر آنها نباشیم و حضور آنها را حس نکنیم. به طور مثال وقتی اقدام به ارسال یک نامه الکترونیکی می کنیم از مجموعه ای از پروتکل ها بهره می گیریم و پیام خود را از طریق تعداد زیادی تجهیزات شبکه به مقصد مورد نظر می رسانیم. و یا هنگامی که یک صورت حساب را در بانک توسط متصدی آن پرداخت می کنیم شاید حضور شبکه های کامپیوتری برای ما کمرنگتر باشد اما به هر حال این عمل هم توسط مجموعه ای از پروتکل ها و ابزار و وسایل ارتباطی شبکه محقق می شود. در ادامه به بررسی شبکه های کامپیوتری از منظر مقیاس جغرافیایی می پردازیم.

۱-۱. شبکه های کامپیوتری از منظر مقیاس جغرافیایی

شبکه های کامپیوتری را می توان از دید مقیاس جغرافیایی به سه دسته شبکه های محلی^۱ (LAN)، شبکه های بین شهری^۲ (MAN) و شبکه های گسترده^۳ (WAN) تقسیم نمود. هر یک از این شبکه ها تجهیزات مورد نیاز خود را به همراه دارند که برای آن نوع ارتباط در آن مقیاس مورد استفاده قرار می گیرد. واضح است که بسیاری از تجهیزات مورد استفاده در شبکه های گسترده در شبکه های محلی بدون کاربرد است و بالعکس. شبکه های محلی بیشتر برای ایجاد شبکه ای از ایستگاه های کاری^۴ و منابع دیگر در یک مکان کوچک مثلا در یک ساختمان استفاده می شوند. در این شبکه ها معمولا تعداد کامپیوتر ها و منابع کم بوده و براحتی از یک محل قابل مدیریت می باشند.



شکل ۱-۱ شبکه محلی

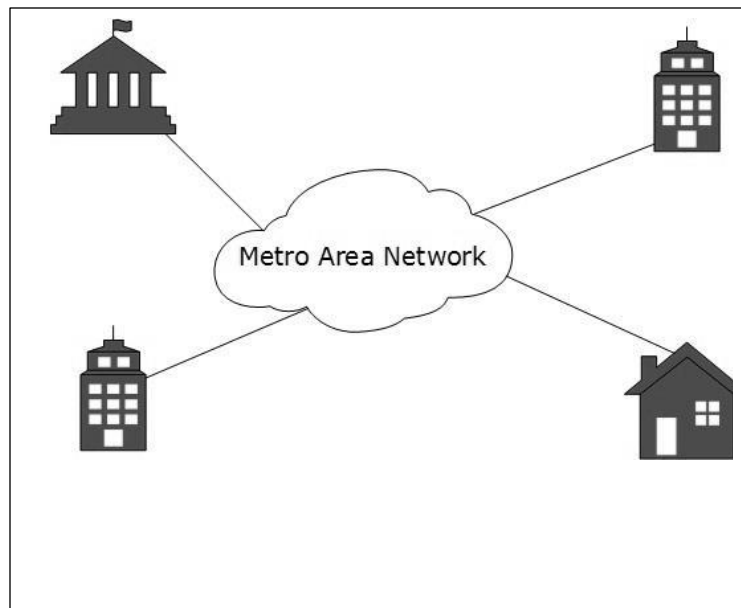
شبکه های بین شهری بیشتر به منظور ایجاد ارتباط بین دو یا چند مکان در یک شهر استفاده می شوند. به طور مثال اگر سازمانی قصد دارد شعبات خود را که در مکان های متفاوتی از شهر قرار دارند را به یکدیگر متصل کند، از این رویکرد استفاده می کند. این نوع شبکه ها معمولا از تعداد ایستگاه های کاری بیشتری تشکیل شده اند و از تجهیزات ویژه ای استفاده می کنند که به مراتب هزینه راه اندازی و نگهداری آن بیشتر از شبکه های محلی می باشد. همچنین در این شبکه ها ممکن است برای کاهش هزینه ها از تجهیزات بیسیم استفاده شود.

^۱ Local Area Network

^۲ Metropolitan Area Network

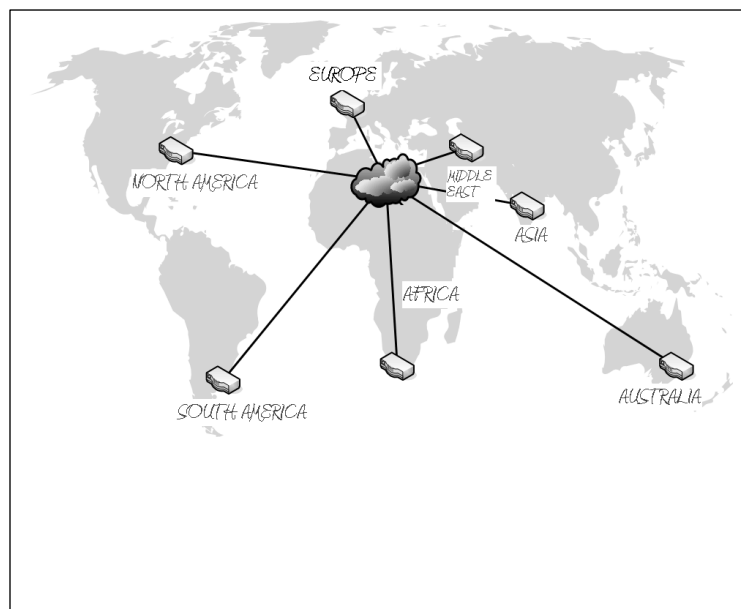
^۳ Wide Area Network

^۴ Work Station



شکل ۱-۲ شبکه بین شهری

شبکه های گسترده چیزی بیشتر از اتصال چند کامپیوتر و یا چند شعبه از یک سازمان می باشند. این شبکه ها بیشتر برای ایجاد ارتباط میان چند شهر، چند کشور و یا حتی چندین قاره می باشد که معمولاً توسط سازمانهای تامین زیرساخت از سوی خود دولت ها صورت می گیرد. این شبکه ها و در راس آنها اینترنت وظیفه ی سرویس دهی به تعداد بسیار زیادی از کاربران را در نقاط مختلف دنیا را بر عهده دارند.

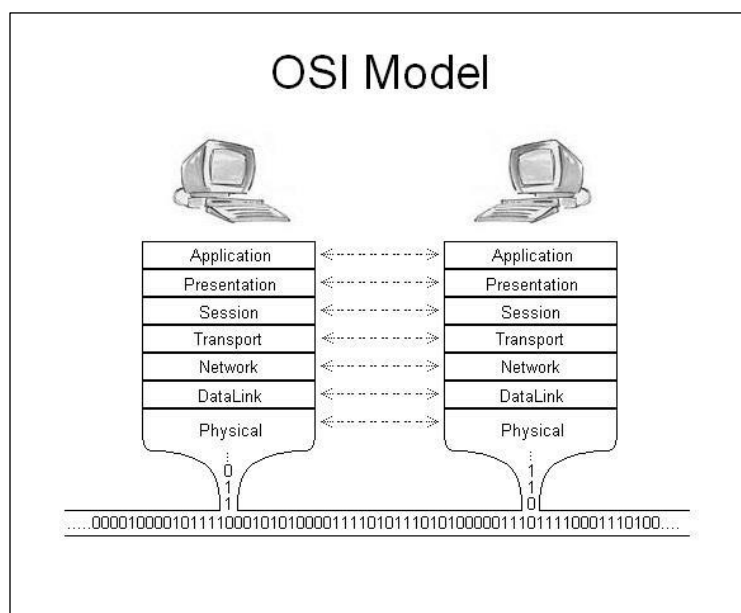


شکل ۱-۳ شبکه گسترده

حال در ادامه قصد داریم به دو دسته بندی مهم در حوزه شبکه های کامپیوتری اشاره کنیم که هر کدام به توضیح و بخش بندی لایه ای شبکه می پردازند. هر یک از این لایه ها شامل پروتکل هاییست که وظیفه ای را بر عهده دارند و خدمتی را برای لایه بالاتر خود ارائه می دهند.

۱-۲ مدل هفت لایه شبکه OSI

مدل هفت لایه OSI^۱ که در شکل ۱-۴ قابل مشاهده است مدل استاندارد از شبکه های کامپیوتریست اما طراحان شبکه به این مدل توجه شایانی نکرده اند و در عمل از مدل دیگری که در ادامه به توضیح آن خواهیم پرداخت، بهره برده اند. در اینجا به یک توضیح اجمالی پیرامون هر یک از این لایه ها بسنده می کنیم.



شکل ۱-۴ مدل هفت لایه OSI

۱-۲-۱ لایه فیزیکی

همانطور که در شکل پیداست لایه فیزیکی^۲ با داده های بیتی سروکار داشته و هیچ اطلاعاتی در رابطه با محتوای پیام ارسالی یا دریافتی ندارد. وظیفه این لایه دریافت اطلاعات و تبدیل آنها به سیگنال الکتریکی و ارسال آنها بر روی کانال ارتباطی با نرخ بیت^۳ و فرکانس مشخص است.

^۱ Open System Interconnection

^۲ Physical Layer

^۳ Bit Rate

۲-۲-۱. لایه پیوند داده

لایه فیزیکی تنها عهده دار ارسال داده ها به صورت سیگنال های الکتریکیست ولی صحت ارسال داده ها را تضمین نمی کند. کانال های ارتباطی قطعاً بدون خطا نبوده و به دلایل زیادی از جمله نویز^۱، تصادم^۲ و ... باعث عدم اطمینان در صحت داده ها می شوند. وظیفه تامین امنیت داده ها در برابر مشکلات مذکور را لایه پیوند داده ها^۳ بر عهده دارد. این لایه داده ها را در قالب هایی به نام فریم قرار می دهد و در صورتی که خطایی به وقوع پیوست ارسال و یا دریافت اطلاعات را مجدداً از سر می گیرد. این لایه همچنین جریان ارسال فریم ها را کنترل می کند تا یک دستگاه کند بتواند از یک دستگاه سریعتر فریم ها را بدون از دست رفتن دریافت کند.

۲-۲-۳. لایه شبکه

مسئولیت عمده لایه شبکه^۴ کنترل ازدحام و یافتن بهینه ترین مسیر برای ارسال اطلاعات است. این لایه که داده ها را در بسته^۵ هایی قرار می دهد، با تشخیص و انتخاب بهترین مسیر موجود بین فرستنده و گیرنده از ایجاد ازدحام و ترافیک در مسیر یاب ها جلوگیری می کند. لایه شبکه که بدون اتصال^۶ است بدون تضمین دریافت بسته ها با همان ترتیب ارسالی از فرستنده، بسته ها را دریافت می کند. همچنین این لایه هیچ اطلاعی از اینکه گیرنده آماده ی دریافت بسته ها می باشد یا نه، ندارد.

۲-۲-۴. لایه انتقال

لایه انتقال^۷ مشکلات و کاستی های موجود در لایه شبکه را برطرف می کند. در این لایه داده ها در بخش هایی به نام قطعه^۸ دسته بندی می شوند و قبل از ارسال، بسته های موجود در هر قطعه شماره گذاری می شوند تا ترتیب بسته های ارسالی محفوظ بماند و از دریافت تکراری و گم شدن بسته ها پرهیز شود. لایه انتقال که لایه ای اتصال گراست^۹ قبل از شروع ارسال، از آماده بودن گیرنده برای دریافت اطلاعات اطمینان حاصل می کند.

^۱ Noise

^۲ Collision

^۳ Data Link Layer

^۴ Network Layer

^۵ Packet

^۶ Connectionless

^۷ Transport Layer

^۸ Segment

^۹ Connection Oriented

۵-۲-۱. لایه جلسه

لایه جلسه^۱ وظیفه ایجاد، مدیریت و خاتمه دادن به یک جلسه را بر عهده دارد. هر جلسه برای دو برنامه که بر روی دو دستگاه برقرار می شود می تواند این فرآیند را مدیریت کند و در صورت امکان قطع شدن ارتباط آن را از سر بگیرد.

۶-۲-۱. لایه ارائه

لایه ارائه^۲ بوسیله متدهای استاندارد به رمزگذاری و رمزگشایی پیام ها می پردازد و اطمینان خاطر ایجاد می کند که ماشین هایی که از استانداردهای متفاوتی برای متن استفاده می کنند، می توانند بدون هیچ مشکلی با یکدیگر ارتباط برقرار نمایند. همچنین فعالیت هایی مانند فشرده سازی فایل ها در این لایه صورت می گیرد.

۷-۲-۱. لایه کاربرد

لایه کاربرد^۳ در واقع واسطی میان کاربر و شبکه می باشد. برنامه های کاربردی از جمله مرورگر وب، برنامه ارسال پیام الکترونیکی و... در این لایه قرار دارند که از پروتکل های استاندارد مانند HTTP^۴، FTP^۵، SMTP^۶ و... استفاده می کنند.

همانطور که پیشتر عنوان شد این مدل هفت لایه در بین توسعه دهندگان شبکه مورد توجه چندانی قرار نگرفته است و بیشتر طراحان به سراغ مدل چهار لایه ای TCP/IP^۷ رفته اند که بسیار پرکاربرد است. در ادامه به شرح این مدل می پردازیم.

۳-۱. مدل چهار لایه شبکه TCP/IP

لایه های این مدل را در شکل ۵-۱ مشاهده می کنید. لازم به ذکر است دو لایه ی جلسه و ارائه موجود در مدل هفت لایه OSI در مدل چهار لایه TCP/IP وجود ندارند و وظایف مربوط به این لایه ها در صورت لزوم توسط لایه کاربرد انجام می شود. در ادامه به شرح مختصری در مورد هر لایه می پردازیم.

^۱ Session Layer

^۲ Presentation Layer

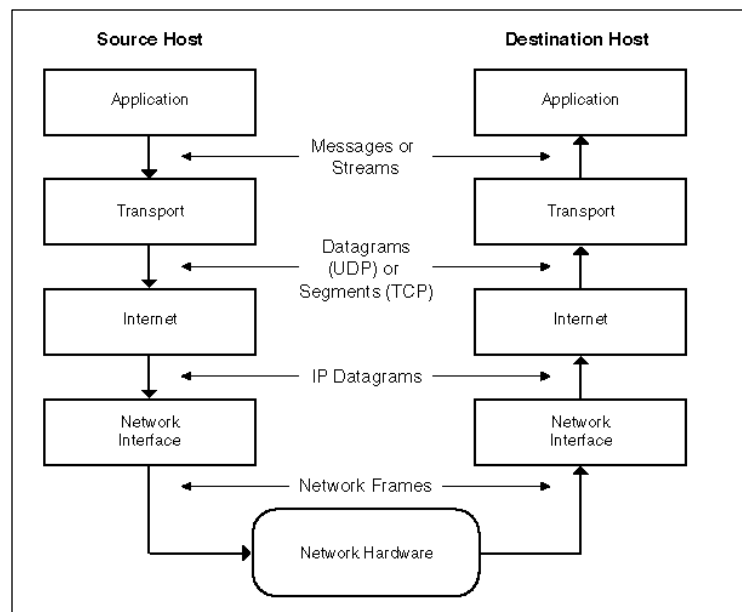
^۳ Application Layer

^۴ Hypertext Transfer Protocol

^۵ File Transfer Protocol

^۶ Simple Mail Transfer Protocol

^۷ Transmission Control Protocol/Internet Protocol



شکل ۵-۱ مدل چهار لایه TCP/IP

۱-۳-۱ لایه واسط شبکه

این لایه مشابه آنچه در رابطه با لایه فیزیکی مدل هفت لایه OSI عنوان شد با داده های بیتی و تبدیل آنها به سیگنال های الکتریکی و ارسال آنها بر روی کانال های ارتباطی سروکار دارد. لایه واسط شبکه^۱ که کاملاً با سخت افزارهای شبکه و راه اندازهای مورد نیاز آنها سروکار دارد امکان ایجاد ارتباط بین سخت افزارهای غیر همگن را بوسیله مجموعه ای از استانداردها، بوجود می آورد. شناسه هر دستگاه در این لایه آدرس MAC^۲ می باشد که برای تمام دستگاه های ارتباطی شناسه ای منحصر به فرد است و هنگام ساخت آن دستگاه توسط شرکت سازنده به آن اختصاص می یابد.

۲-۳-۱ لایه اینترنت (شبکه)

وظیفه اصلی لایه اینترنت^۳ هدایت داده ها در قالب بسته هایی موسوم به بسته های IP^۴ در مسیرهای موجود بین مسیر یاب ها می باشد. این لایه پس از بسته بندی اطلاعات و اختصاص شناسه منحصر به فردی به نام IP اقدام به گزینش مسیر مناسب برای ارسال بسته ها می کند. این ها بخشی از وظایف پروتکل IP می باشد که در این لایه کار می کند. در جدول ۱-۱ می توانید سایر پروتکل های مهم این لایه را مشاهده نمایید.

^۱ Network Interface Layer

^۲ Media Access Control

^۳ Internet Layer

^۴ Internet Protocol

ICMP	پروتکل پیام های کنترلی، مانند پیغام های خطا
ARP	پروتکلی برای تبدیل آدرس IP به آدرس MAC
RARP	معکوس پروتکل ARP
IGMP	پروتکلی برای مدیریت ارسال پیام به صورت گروهی

جدول ۱-۱

۳-۳-۱. لایه انتقال

همانند لایه شبکه در مدل هفت لایه OSI، در لایه اینترنت مدل چهار لایه TCP/IP مشکلاتی از قبیل عدم اطمینان از ارسال بدون نقص بسته ها و ترتیب دریافتی صحیح بسته ها و یا آماده بودن گیرنده برای دریافت داده ها وجود دارد. این مشکلات توسط لایه انتقال و در راس آنها بوسیله پروتکل TCP مرتفع می گردد. لایه انتقال که لایه ای اتصال گراست به وسیله تمهیداتی از بروز مشکلات فوق الذکر و مشکلات دیگری مانند رسیدن بسته ای قدیمی که زمان حیات آن منقضی شده و بسته دوباره ارسال شده ی جدید به طور همزمان جلوگیری می نماید. همچنین لایه انتقال امکان استفاده چندین برنامه به صورت همزمان و مجزا از شبکه را مهیا می کند. این امکان با اختصاص یک شماره منحصر به فرد به نام شماره پورت^۱ به برنامه ها محقق می شود. پروتکل های استاندارد شبکه هر کدام شماره پورت رزرو شده ای دارند که در جدول ۱-۲ می توانید تعدادی از آنها را مشاهده کنید. پورت های رزرو شده در دامنه ۰ تا ۱۰۲۳ می باشند و پورت های بالای این دامنه را می توان به برنامه های کاربردی دیگر اختصاص داد.

۴-۳-۱. لایه کاربرد

این لایه دقیقاً مشابه آنچه که برای لایه کاربرد مدل هفت لایه OSI شرح دادیم می باشد با این تفاوت که قادر است وظایف مربوط به رمزگذاری، رمزگشایی و فشرده سازی داده ها را نیز در صورت نیاز انجام دهد. در این بخش به توضیح اجمالی پیرامون برخی از مباحث پایه ای شبکه پرداختیم. در بخش بعد قصد داریم با بهره گیری از برخی مفاهیم شبکه و برنامه نویسی تحت شبکه یک سرویس چت پایه ای را طراحی و پیاده سازی نماییم تا به طور کاربردی با این مفاهیم بیشتر آشنا شویم.

^۱ Port Number

20 & 21	FTP
22	SSH
23	Telnet
25	SMTP
53	DNS
67	BOOTP (Server)
68	BOOTP (Client)
69	TFTP
70	Gopher Protocol
80	HTTP
110	POP3
119	NNTP
143	IMAP
161	SNMP
194	IRC
443	HTTPS
444	SNPP

جدول ۱-۲

۲. سوکت چیست؟

سوکت^۱ یک مفهوم انتزاعی از تعریف ارتباط در سطح برنامه نویسی خواهد بود و برنامه نویس با تعریف سوکت عملاً تمایل خود را برای مبادله داده ها به سیستم عامل اعلام کرده و بدون درگیر شدن با جزئیات پروتکل TCP یا UDP از سیستم عامل می خواهد تا فضا و منابع مورد نیاز را جهت برقراری یک ارتباط، ایجاد کند.^[1] سوکت ها به دو دسته کلی TCP و UDP تقسیم می شوند. نوع TCP نوع قابل اعتماد این سوکت هاست به این معنی که برای هر اتصال دست تکانی سه مرحله ای^۲ انجام داده و از صحت ارسال اطلاعات اطمینان حاصل می نماید. اما نوع UDP یا همان سوکت های دیتاگرام، اطلاعات را بدون هیچ اطلاع قبلی ارسال می کنند. از این رو این سوکت ها غیر قابل اعتماد بوده و صحت ارسال اطلاعات و ترتیب آنها را تضمین نمی کنند اما در هر حال از سرعت بالاتری به نسبت سوکت های TCP برخوردارند و برای ارسال صدا و تصویر مناسبند. در این مقاله سعی داریم با استفاده از سوکت و مفاهیمی مانند چند نخ^۳ و انحصار متقابل^۴ مراحل ساخت یک سرویس چت پایه ای را شرح دهیم. این برنامه شامل یک سرویس دهنده می باشد که کلاینت ها بعد از اتصال با سرور می توانند به صورت عمومی با یکدیگر ارتباط برقرار نمایند به این صورت که پیغام ارسالی از یک کلاینت برای تمامی کلاینت ها ارسال می شود. در ادامه مفصلاً به شرح برنامه سرور و برنامه کلاینت و همچنین توابع و کلاس های استفاده شده می پردازیم. لازم به ذکر است، زبان برنامه نویسی انتخابی ما در این مقاله جاوا می باشد.

۲-۱. سوکت ها در جاوا

در جاوا سوکت های UDP و TCP وجود داشته و می توان آنها را در پکیج `java.net` یافت. ما در این مقاله از سوکت های نوع TCP استفاده می کنیم. سوکت های TCP شامل دو شیء با نام های `ServerSocket` و `Socket` می باشند. شیء `ServerSocket` در واقع وظیفه انتظار و پذیرش اتصال های درخواستی به یک ماشین را دارد و پس از پذیرش هر یک از اتصالات، آن را به شیء `Socket` تحویل می دهد.

^۱ Socket

^۲ Tree Way Handshake

^۳ Multithreading

^۴ Mutual Exclusion

```

public class ChatServer
{
    private ServerSocket ss;
    private void listen(int port) throws IOException
    {
        ss = new ServerSocket(port);
        System.out.println("We are listen to : "+ss);
        while(true)
        {
            Socket s = ss.accept();
            System.out.println("Connection from : "+s);
        }
    }
}

```

قطعه کد ۱-۲

همانطور که در قطعه کد بالا مشاهده می کنید کلاس `ChatServer` شامل یک تابع به نام `listen` می باشد که این تابع با دریافت یک شماره پورت و ارسال آن به شیء `ServerSocket` اعلام می دارد که این برنامه به شماره پورت مذکور گوش می دهد و اتصالات درخواستی به این شماره پورت را سرویس می دهد. سپس درون یک حلقه بینهایت اقدام به پذیرش یکایک اتصالات درخواستی نموده و هر یک از این اتصالات را به یک شیء `Socket` اختصاص می دهد.

۳. جریان داده ها^۱ در جاوا

در جاوا و در پکیج `java.io` یک کلاس با نام `DataOutputStream` وجود دارد که با استفاده از آن می توان اطلاعاتی را به خروجی مورد نظر ارسال کرد. در این مثال خروجی، شیء `Socket` می باشد و تنها کاری که باید انجام دهیم، الحاق این خروجی به شیء `DataOutputStream` است. در پکیج `java.util` کلاسی با نام `Hashtable` وجود داشته که نوعی ساختمان داده را معرفی می کند که شامل دو بخش کلید و مقدار است و هر رکورد آن شامل یک زوج کلید و مقدار است. ما از این ساختمان داده برای ذخیره هر سوکت و دیتا استریم ساخته شده برای آن استفاده می کنیم که برای مراحل بعدی مورد استفاده قرار می گیرد. در قطعه کد ۱-۳ مراحل این کار قابل مشاهده است.

```

public class ChatServer
{
    private ServerSocket ss;
    private Hashtable outputStreams = new Hashtable();
    private void listen(int port) throws IOException
    {
        ss = new ServerSocket(port);
        System.out.println("We are listen to : "+ss);
        while(true)
        {

```

^۱ Data Streams

```

        Socket s = ss.accept();
        System.out.println("Connection from : "+s);
        DataOutputStream dout = new DataOutputStream(s.getOutputStream());
        outputStreams.put(s, dout);
    }
}

```

قطعه کد ۱-۳

۴. چند نخ

همانطور که پروسه های مختلف درون یک سیستم عامل به صورت همروند و موازی اجرا می شوند، گاهی انتظار داریم تا اجزای یک پروسه نیز به صورت موازی اجرا شوند. در اکثر زبان های برنامه نویسی (از جمله جاوا) مکانیزمی به نام چند نخ وجود داشته که به کمک آن می توان اجزای یک پروسه را به صورت همروند و موازی اجرا کرد. در این برنامه ما وظیفه سرویس دادن به یکایک اتصالات را به یک نخ^۱ منحصر به فرد محول می کنیم. هر نخ وظیفه انتظار و دریافت اطلاعات از یک اتصال را بر عهده دارد. برای این منظور یک کلاس با نام `SrvrIncomingMsgThread` ایجاد می کنیم. نکته قابل توجه در این کلاس این است که برای ساخت اشیاء همروند، باید این کلاس خواص کلاسی با نام `Thread` را به ارث ببرد. کلاس `Thread` در پکیج `java.lang` وجود داشته و هر کلاسی که از آن ارث بری کند باید تابع `run()` موجود در این کلاس را دوباره نویسی^۲ نماید. در این تابع، کدهایی را که می خواهیم به عنوان یک نخ مجزا اجرا شوند را قرار می دهیم. برای اجرای این تابع باید تابع `start()` را درون تابع سازنده^۳ی کلاس فرخوانی کرد. قطعه کدهای ۱-۴ و ۲-۴ مراحل انجام این کار را نشان می دهند.

```

public class ChatServer {
    private ServerSocket ss;
    private Hashtable outputStreams = new Hashtable();
    private void listen(int port) throws IOException
    {
        ss = new ServerSocket(port);
        System.out.println("We are listen to : "+ss);
        while(true)
        {
            Socket s = ss.accept();
            System.out.println("Connection from : "+s);
            DataOutputStream dout = new DataOutputStream(s.getOutputStream());
            outputStreams.put(s, dout);
            new SrvrIncomingMsgThread(this,s);
        }
    }
}

```

قطعه کد ۱-۴

^۱ Thread

^۲ Overwrite

^۳ Constructor

```

public class SrvrIncomingMsgThread extends Thread
{
    ChatServer chatserver;
    Socket socket;
    public SrvrIncomingMsgThread(ChatServer chatserver,Socket socket)
    {
        this.chatserver = chatserver;
        this.socket = socket;
        start();
    }
    public void run()
    {
        //Your Thread Code
    }
}

```

قطعه کد ۲-۴

۵. انحصار متقابل

استفاده کردن از چند نخى گاهى باعث بروز مشکلاتى مى شود که يکى از مهمترين آن ها استفاده دو يا چند نخ از يک داده اشتراکى به صورت همزمان است. اگر اين داده اشتراکى حاوى اطلاعات مهمى باشد و يکى يا بيشتر نخ ها قصد تغيير محتواى آن را داشته باشند، ممکن است عملکرد برخى از نخ ها و يا همگى آنها دچار اشکال شود. در اين برنامه نيز چنين احتمالى وجود داشته و همين امر ما را بر آن مى دارد تا از مکانيزمى با نام انحصار متقابل استفاده نماييم. انحصار متقابل در واقع ضامن دسترسى انحصارى هر نخ به يک داده اشتراکى مشخص شده مى باشد. تا مادامى که داده اى در انحصار يک نخ باشد نخ ديگرى حق دسترسى به آن داده را نخواهد داشت. در بخش هاى گذشته ساختمان داده اى تحت عنوان **Hashtable** را معرفى کرديم که هر رکورد آن حاوى شئى سوکت و شئى ديتا استريم معادل آن مى باشد. هنگامى که پيامى از سوى يکى از کلاینت ها به سرور ارسال مى شود، سرور بايد آن را به باقى کلاینت ها ارسال کند. سرور ارسال پيام را در داخل يک حلقه برای تمام ديتا استريم هاى موجود در شئى **outputStreams** انجام مى دهد. از طرفى اگر کلاینتى اتصال خود را با سرور قطع نمايد، سرور، سوکت مربوط به آن کلاینت را از داخل شئى **outputStreams** حذف مى کند. حال در نظر بگيريد اين عمل حذف کردن از داخل شئى **outputStreams** همزمان با ارسال پيام به تمامى اعضاى اين شئى صورت گيرد. اين عمل مى تواند حامل پيش آمدهاى غير قابل پيش بينى باشد و اجراى برنامه را دچار مشکل نمايد. راه حل اين مشکل ايجاد انحصار متقابل بر روى اين شئى مى باشد تا از دسترسى همزمان نخ ها به اين شئى جلوگیری شود. در جاوا روش هاى گوناگونى برای ايجاد انحصار متقابل وجود داشته که يکى از آنها استفاده از تابع **synchronized()** است. با استفاده از اين تابع مى توان بلوکی از کد را که قصد دسترسى به داده خاصى را دارد قرار دهيم تا فقط در صورتى اجازه ي دسترسى به آن شئى را داشته باشد که آن شئى توسط نخ ديگرى در حال استفاده نباشد. شئى مورد نظر را بايد به صورت ورودى به تابع **synchronized()** ارسال کنيم. در قطعه کد ۱-۵ چگونگى استفاده از اين تابع را مشاهده مى کنيد. دو تابع **sendToAll()** و **closeConnction()** در ادامه معرفى خواهند شد.

```

public class ChatServer
{
    private ServerSocket ss;
    private Hashtable outputStreams = new Hashtable();
    private void listen(int port) throws IOException
    {
        ss = new ServerSocket(port);
        System.out.println("We are listen to : "+ss);
        while(true)
        {
            Socket s = ss.accept();
            System.out.println("Connection from : "+s);
            DataOutputStream dout = new DataOutputStream(s.getOutputStream());
            outputStreams.put(s, dout);
            new SrvrIncomingMsgThread(this,s);
        }
    }
    public void sendToAll(String msg)
    {
        synchronized(outputStreams)
        {
            //For All Sockets in outputStreams Send msg
        }
    }
    public void closeConnction(Socket s)
    {
        synchronized(outputStreams)
        {
            //Remove s From outputStreams
        }
    }
}

```

قطعه کد ۵-۱

۶. تحلیل و بررسی برنامه

در بخش های گذشته با مفاهیمی آشنا شدیم که پایه و اساس یک سرویس دهنده چت را تشکیل می دهند. حال در این قسمت به تحلیل و تشریح کد برنامه ی سرویس دهنده و سرویس گیرنده که در پیوست این مقاله موجود می باشند، می پردازیم.

۶-۱. تحلیل و بررسی کد سرویس دهنده

تابع `main()` در کلاس `ChatServer` شامل یک شیء `Scanner` می باشد که بوسیله تابع `nextInt()` شماره پورت برنامه را از کاربر دریافت می کند. این شماره پورت باید شماره ای منحصر به فرد باشد و برنامه ی دیگری در حال استفاده از آن نباشد. در ادامه بوسیله کلمه کلیدی `new` یک شیء جدید از کلاس

ChatServer می سازیم و شماره پورت را به تابع سازنده کلاس ارسال می کنیم. این کار درون یک بلوک try...catch() انجام می گیرد تا در صورت بروز خطا پیغام مناسبی به کاربر نمایش داده شود. تابع سازنده کلاس شماره پورت مذکور را گرفته و آن را برای تابع listen() ارسال می کند. در بخش های گذشته جزئیات این تابع را بررسی کردیم و دیدیم که بخش های مختلف آن چه عملکردی دارند. همانطور که در کد این تابع مشخص است به ازای هر درخواست پذیرفته شده، یک شیئی از کلاس SrvrIncomingMsgThread ایجاد شده و آدرس شیئی کلاس ChatServer (بوسیله کلمه کلیدی this) و آدرس سوکت مورد نظر برای تابع سازنده آن ارسال می شود. همانطور که پیشتر گفته شد تابع sendToAll() وظیفه ارسال همگانی پیام های دریافتی را بر عهده دارد. این تابع درون یک حلقه و با استفاده از ساختمان داده ی خاصی به نام نوع شمارشی^۱ اقدام به ارسال پیام به تمامی کلاینت ها می کند. این ساختمان داده می تواند در هر بار یکی از عناصر موجود در یک شیئی را تولید کند. به عنوان مثال در این برنامه در هر بار آدرس یکی از سوکت های موجود در شیئی outputStream را بوسیله تابع getOutputStream() که از نوع ساختمان داده شمارشی می باشد، برمی گردانیم. سپس شیئی دیتا استریم معادل آن سوکت را برای ارسال پیام در شیئی dout ذخیره کرده و بوسیله تابع writeUTF() پیام را ارسال می کنیم. تابع دیگری که در این کلاس وجود دارد تابع closeConnction() می باشد که وظیفه ی حذف آدرس سوکت و دیتا استریم معادل آن از داخل شیئی outputStream را بر عهده دارد و به عبارتی دیگر به ارتباط خود با کلاینت مورد نظر پایان می دهد. حال به بررسی کلاس SrvrIncomingMsgThread می پردازیم. همانطور که پیشتر گفته شد به ازای هر سوکت یک شیئی از کلاس SrvrIncomingMsgThread ایجاد می شود که مسئولیت دریافت پیام از آن سوکت مورد نظر را بر عهده دارد. تابع سازنده این کلاس شیئی ChatServer و شیئی سوکت را به عنوان ورودی دریافت کرده و پس از انتساب آنها به دو شیئی محلی دیگر تابع start() را برای ایجاد یک نخ و اجرای دستورات داخل تابع run() فراخوانی می کند. در تابع run() ابتدا یک شیئی از نوع DataInputStream ایجاد کرده و شیئی سوکت را به عنوان جریان ورودی داده به آن الحاق می کنیم. سپس درون یک حلقه بینهایت برای ورود پیام انتظار می کشیم. در صورت ورود پیام، آن را داخل یک رشته ذخیره کرده و برای تابع sendToAll() شیئی chatserver، ارسال می نماییم. تمامی این مراحل درون یک بلوک try...catch()...finally قرار داده شده است که در صورت بروز خطا، ارتباط با کلاینت مورد نظر خاتمه یابد. این کار با فراخوانی تابع closeConnction() شیئی chatserver انجام می شود.

۲-۶. تحلیل و بررسی کد سرویس گیرنده

برنامه سرویس گیرنده یا به عبارت دیگر کلاینت، شامل سه کلاس با نام های ChatClient، ReceiveMsgThread و SendMsgThread می باشد. در تابع main() از کلاس ChatClient ابتدا آدرس IP ماشین سرویس دهنده و سپس شماره پورت آن را از کاربر دریافت می کنیم. سپس یک شیئی سوکت

^۱ Enumeration

بوسیله ی این آدرس IP و شماره پورت، ایجاد کرده و آن را به تابع سازنده دو شیء از کلاس `ReceiveMsgThread` و `SendMsgThread` ارسال می کنیم. این دو کلاس که هر دو از کلاس `Thread` ارث بری می کنند به صورت دو نخ همزمان بر روی سیستم کلاینت اجرا می شوند که یکی از آنها وظیفه سرویس دهی به پیام های دریافتی و نمایش آنها بر روی خروجی را بر عهده دارد و دیگری به ارسال پیام از سیستم کلاینت می پردازد. واضح است که برای همروندی در ارسال و دریافت پیام ها ما مجبور به استفاده از چندنخی می باشیم. شیء ایجاد شده از کلاس `ReceiveMsgThread` که عهده دار سرویس دهی به پیام های ورودی می باشد، درون یک حلقه بینهایت بوسیله تابع `readUTF()` به انتظار برای پیام ورودی از سمت سرور می نشیند و پس از دریافت پیام آن را بر روی خروجی چاپ می کند. شیء ساخته شده از کلاس `SendMsgThread` موظف به انتظار و دریافت پیام های کاربر از صفحه کلید و ارسال آن برای سرویس دهنده است.

۷. خروجی برنامه

در این قسمت خروجی برنامه را بررسی می کنیم. در خروجی ۷-۱ `ChatServer` ابتدا برنامه از کاربر شماره پورت برنامه را می گیرد و به انتظار برای درخواست از سوی کلاینت می نشیند.

```
C:\>java ChatServer.class
Enter port number : 2222
We are listen to : ServerSocket[addr=0.0.0.0/0.0.0.0,localport=2222]
```

خروجی ۷-۱ `ChatServer`

حال برنامه کلاینت را بر روی دو سیستم دیگر اجرا می کنیم. حال کلاینت ها می توانند به تبادل پیام بپردازند. خروجی زیر برای همه کلاینت ها یکسان است.

```
C:\>java ChatClient.class
Enter server IP address : 192.168.1.2
Enter server port number : 2222
```

خروجی ۷-۲ `ChatClient`

خروجی برنامه `ChatServer` پس از اتصال کلاینت ها به صورت خروجی ۷-۳ `ChatServer` می باشد.


```
C:\>java ChatServer.class
Enter port number : 2222
We are listen to : ServerSocket[addr=0.0.0.0/0.0.0.0,localport=2222]
Connection from : Socket[addr=/192.168.1.3,port=49514,localport=2222]
Connection from : Socket[addr=/192.168.1.4,port=49568,localport=2222]
```

خروجی ۷-۳ ChatServer

در این مثال سرویس دهنده بر روی کامپیوتری با آدرس آی پی 192.168.1.2 می باشد که دو کلاینت با آدرس آی پی های 192.168.1.3 و 192.168.1.4 به آن متصل شده اند. حال هر پیامی که از سوی یکی از این کلاینت ها فرستاده شود برای کلاینت دیگر نیز ارسال می شود. در صورتی که کلاینتی اتصال خود را قطع کند و یا به هر دلیلی ارتباط آن با سرویس دهنده خاتمه یابد، به طور مثال اگر هر دو کلاینت اتصال خود را خاتمه دهند، خروجی برنامه سرویس دهنده به صورت خروجی ۷-۴ ChatServer خواهد بود.

```
C:\>java ChatServer.class
Enter port number : 2222
We are listen to : ServerSocket[addr=0.0.0.0/0.0.0.0,localport=2222]
Connection from : Socket[addr=/192.168.1.3,port=49514,localport=2222]
Connection from : Socket[addr=/192.168.1.4,port=49568,localport=2222]
Close connection to : Socket[addr=/192.168.1.3,port=49514,localport=2222]
Close connection to : Socket[addr=/192.168.1.4,port=49568,localport=2222]
```

خروجی ۷-۴ ChatServer

منابع

[1]. اصول مهندسی اینترنت، دکتر احسان ملکیان

[2]. <http://www.ibm.com/developerworks/edu/j-dw-javachat-i.html>

[3]. Computer Networks, Andrew S. Tanenbaum, 5th Edition

[4]. Modern Operating Systems, Andrew S. Tanenbaum, 3rd Edition

ChatServer.java

```

/*
 * ChatServer.java
 * author Mehrdad Ghadiri
 */

package chatserver;
import java.io.*;
import java.net.*;
import java.util.*;
public class ChatServer
{
    private ServerSocket ss;
    private Hashtable outputStreams = new Hashtable();
    public ChatServer(int port) throws IOException
    {
        listen(port);
    }
    private void listen(int port) throws IOException
    {
        ss = new ServerSocket(port);
        System.out.println("We are listen to : "+ss);
        while(true)
        {
            Socket s = ss.accept();
            System.out.println("Connection from : "+s);
            DataOutputStream dout = new DataOutputStream(s.getOutputStream());
            outputStreams.put(s, dout);
            new SrvrIncomingMsgThread(this,s);
        }
    }
    Enumeration getOutputStreams()
    {
        return outputStreams.elements();
    }
    public void sendToAll(String msg)
    {
        synchronized(outputStreams)
        {
            for(Enumeration e = getOutputStreams();e.hasMoreElements();)
            {
                DataOutputStream dout = (DataOutputStream) e.nextElement();
                try
                {
                    dout.writeUTF(msg);
                }
                catch(Exception ee)
                {
                    //do nothing
                }
            }
        }
    }
    void closeConnction(Socket s)
    {
        synchronized(outputStreams)
        {
            System.out.print("Close connection to :"+s+"\n");
            outputStreams.remove(s);
        }
    }
}

```

```

        try
        {
            s.close();
        }
        catch(Exception ee)
        {
            //do nothing
        }
    }
}
public static void main(String[] args)
{
    Scanner in = new Scanner(System.in);
    System.out.print("Enter port number : ");
    int port = in.nextInt();
    try
    {
        new ChatServer(port);
    }
    catch(IOException e)
    {
        System.out.println("There is a fatal server Error!");
    }
}
}

```

SrvrIncomingMsgThread.java

```

/*
 * SrvrIncomingMsgThread.java
 * author Mehrdad Ghadiri
 */

package chatserver;
import java.net.*;
import java.io.*;
import java.util.*;
public class SrvrIncomingMsgThread extends Thread
{
    ChatServer chatserver;
    Socket socket;
    public SrvrIncomingMsgThread(ChatServer chatserver,Socket socket)
    {
        this.chatserver = chatserver;
        this.socket = socket;
        start();
    }
    public void run()
    {
        try
        {
            DataInputStream din = new
DataInputStream(socket.getInputStream());
            while(true)
            {
                String msg = din.readUTF();
                chatserver.sendToAll(msg);
            }
        }
    }
}

```

```

    }
    catch (Exception ex)
    {
        //IOException
    }
    finally
    {
        chatserver.closeConnction(socket);
    }
}

```

ChatClient.java

```

/*
 * ChatClient.java
 * author Mehrdad Ghadiri
 */

package chatclient;
import java.io.*;
import java.net.*;
import java.util.*;
import chatclient.*;
public class ChatClient
{
    public static void main(String[] args) throws IOException
    {
        Scanner in = new Scanner(System.in);
        System.out.print("Enter server IP address : ");
        String address = in.next();
        System.out.print("Enter server port number : ");
        int port = in.nextInt();
        Socket socket = new Socket(InetAddress.getByName(address),port);
        new SendMsgThread(socket);
        new ReceiveMsgThread(socket);
    }
}

```

ReceiveMsgThread.java

```

/*
 * ReceiveMsgThread.java
 * author Mehrdad Ghadiri
 */

package chatclient;
import java.io.*;
import java.net.*;
import java.util.*;
public class ReceiveMsgThread extends Thread
{
    Socket socket;

    public ReceiveMsgThread(Socket socket)
    {
        this.socket = socket;
        start();
    }
}

```

```

    }
    public void run()
    {
        try
        {
            DataInputStream din = new DataInputStream(socket.getInputStream());

            while(true)
            {
                String msg = din.readUTF();
                System.out.print(msg+"\n");
            }
        }
        catch(Exception e)
        {
            //do nothing
        }
    }
}

```

SendMsgThread.java

```

/*
 * SendMsgThread.java
 * author Mehrdad Ghadiri
 */

package chatclient;
import java.io.*;
import java.net.*;
import java.util.*;
public class SendMsgThread extends Thread
{
    Socket socket;
    public SendMsgThread(Socket socket)
    {
        this.socket = socket;
        start();
    }
    public void run()
    {
        try
        {
            DataOutputStream dout = new
DataOutputStream(socket.getOutputStream());
            while(true)
            {
                Scanner in = new Scanner(System.in);
                String msg = in.nextLine();
                dout.writeUTF(InetAddress.getLocalHost().getHostAddress()+" :
"+msg);
            }
        }
        catch(Exception e)
        {
            //do nothing
        }
    }
}

```