

۱

نمایا: معماری لایه ای باعث می شود بتوانیم در یک سیستم بزرگ به صورت متمرکز روی هر بخش کار کنیم و بدون اینکه بخش دیگری تحت تأثیر قرار بگیرد، روی بخش دیگری کار کنیم و اگر لازم است تکنولوژی ای عوض شود، فقط به صورت مستقل به سراغ لایه مورد نظر می رویم.

معایب: ممکن است برخی کارها در لایه ها مختلف به صورت تکراری انجام شود.

جمعین در لایه بندی شکل اضافه شدن سربار در هر لایه را داریم.

و در آخر نیز ممکن است در یک لایه به داده های یک لایه دیگر نیاز داشته باشیم که استقلال لایه ها را زیر سؤال می برد.

۲

اگر لایه شوند اتصال کثرت باشد، لایه شبکه باید درخواست اتصال را بدهد و پس از برقراری ارتباط شروع به ارسال کند ولی اگر سرویس لایه شوند بدون اتصال باشد، لایه شبکه هر وقت که خواست می تواند ارسال داشته باشد و البته ریسر قابلیت اطمینان وجود نخواهد داشت.

۳

خبر نیازی به لایه شبکه نیست چون وقتی این بسته ها در شبکه ارسال می شوند فقط کثرتی که باید بسته را دریافت کند از آن استفاده می کند و بقیه کثرتها در شبکه آن بسته را دور می زنند و از آن استفاده نمی کنند.

۴) کما multiplexing یعنی چند آنتن را به یک خروجی از آن ها به هم

لایه انتقال: در سمت server در لایه انتقال، multiplexing داریم که در ارتباط سرور به عنوان فرستنده با کلاسیت به عنوان گیرنده، مورد استفاده قرار می گیرد.
به صورت کلی باید multiplexing را در سمت فرستنده بشناسیم.

لایه شبکه: در این لایه می تواند به عنوان ابزار برای routing استفاده شود.
لایه پیوند: در این لایه نیز برای به هم زدن بسته ها به صورت اشتراکی استفاده می شود.

$$\text{الف) } 2 \left(\frac{5 \times 10^3}{10^7} + 10^{-5} \right) = 1.02 \text{ ms}$$

$$\text{ب) } 4 \left(\frac{5 \times 10^3}{10^7} + 10^{-5} \right) = 2.04 \text{ ms}$$

$$\text{ج) } 2 \left(\frac{200}{10^7} + 10^{-5} \right) + \frac{4 \times 100}{10^7} = 0.04 \text{ ms}$$

$$\begin{aligned} \text{الف) } 6) d &= (2 + 20 + 30 + 2) 10^{-3} + 8 \times 1500 (10^{-6} + 2 \times 10^{-6} + 10^{-6} + 5 \times 10^{-6}) \\ &= 54 \times 10^{-3} + (45 \times 8 \times 15 \times 10^{-4}) = 54 \times 10^{-3} (1 + 1) \\ \Rightarrow d &= 108 \text{ ms} \end{aligned}$$

$$\text{ب) } d = (d_{\text{قسمت الف}}) + 2 \times (\text{max (انتقالها)})$$

$$= 108 \times 10^{-3} + 2 \left(\frac{8 \times 15 \times 10^2}{5 \times 10^5} \right) = (108 + 48) 10^{-3}$$

$$\Rightarrow d = 156 \text{ ms}$$

ج) چون برای بار دوم از قسمت قبلی آشناتر است پس فقط در A شاهد شکل صنف خواهیم بود.

$$\text{Alice} \xrightarrow{\frac{12}{2}} A \xrightarrow{\frac{24}{2}} B \xrightarrow{\frac{12}{2}} C \xrightarrow{\frac{6}{2}} \text{Bob}$$

$$\begin{aligned} \textcircled{1} & \rightarrow t = 14 \rightarrow A \\ \textcircled{2} & \rightarrow t = 14 + 12 \rightarrow A \\ \textcircled{3} & \rightarrow t = 14 + 2 \times 12 \rightarrow A \\ & \vdots \\ \textcircled{n} & \rightarrow t = 14 + (n-1) \times 12 \rightarrow A \end{aligned} \quad \left. \vphantom{\begin{aligned} \textcircled{1} \\ \textcircled{2} \\ \textcircled{3} \\ \vdots \\ \textcircled{n} \end{aligned}} \right\} \text{زمان ورود به A}$$

چون برای خروج به 14 ms زمان نیاز است پس به ازای خروج هر بسته، ۲ بسته وارد A می شود.

✓ ✓ ✓ ✓ ✓ ✓ ✓ ✓ ✓ ✓ ✓ X ✓ X ✓
۱، ۲، ۳، ۴، ۵، ۶، ۷، ۸، ۹، ۱۰، ۱۱، ۱۲، ۱۳، ۱۴، ۱۵

۱۶، ۱۷، ۱۸، ۱۹، ۲۰
X ✓ X ✓ X

⇐ ۱۵ بسته به مقصد می رسند و ۵ بسته از بین می روند.

بسته های ۱۲، ۱۴، ۱۶، ۱۸ و ۲۰ از بین می روند و بسته های ۱۳، ۱۵، ۱۷، ۱۹ و ۲۱ به مقصد می رسند.

د) طبق قسمت ج) نیز از بسته ها در صف A از بین می روند و نمی رسیم به مقصد

چون نرخ ارسال 2 Mb است از بین می روند $\Leftarrow 75\%$ loss =

⑦ DDoS فقط Distributed Denial of service است یعنی شبکه به صورت توزیع شده از کار می افتد.

به صورت کلی این حملات در دو دسته زیر قرار می گیرند:

- طوفان پهنای باند: در این روش تعداد بسته های زیادی را به سمت میزبان ارسال می کنیم که اغلب آن ها کاملاً از دسترس خارج می شود. برای مثال حمله Smurf از این نوع است که پهنای باند را با درخواست های ICMP به IP پرمی کند. یک راه حل برای این مشکل می تواند استفاده از فایروال باشد که درخواست های ICMP را پاسخ ندهد همچنین می توان مسیرهای را نیز مسدود کرد.

- طوفان اتصال: در این نوع حمله تعداد زیادی اتصال نیمه باز یا کاملاً باز از نوع TCP با میزبان ایجاد می کنیم و میزبان در باطلات اتصال های جعلی قرار می گیرد. به این حمله SYN flood نیز می گویند. در حقیقت در این حمله منابع میزبان دارد برای این اتصال ها هدر می رود. در این حمله نیز می توان از firewall استفاده کرد.

میانگین نرخ ورود: ۱۵۰

⑧

$$\text{میانگین اندازه بسته: } 10480 = \left(\frac{1}{10} \times 10^3 + \frac{5}{10} \times 1500 + \frac{3}{10} \times 1200 \right)$$

$$\text{میانگین نرخ خروج بسته: } \frac{x}{10480}$$

$$\frac{1}{\frac{x}{10480} - 150} < 1 \text{ ms} \Rightarrow \frac{x}{10480} > 151$$

$$\frac{x}{10480} - 150$$

$$\Rightarrow x > 1,582 \text{ Kbps}$$

$$\mu = n\rho = 0.2n$$

Packet switch

$$\sigma = n\rho q = 0.14n \rightarrow \sigma = 0.4\sqrt{n}$$

$$\mu + 3\sigma \leq 22 \rightarrow 0.2n + 1.2\sqrt{n} \leq 22$$

$$\Rightarrow n \leq 92, \text{ — } \Rightarrow n = 92$$

Circuit Switch

$$\frac{22 \mu}{100 K} = 22$$

(ب)

وقتی به طور سوخته و مکرر به ارسال نمی شود. ← Packet Switch

وقتی به طور سوخته و طولانی و مکرر ارسال شده داریم. ← Circuit Switch

$$\textcircled{1} 1 \times 1500 \times x < 1. Mb \rightarrow x < 133, \bar{3}$$

$$\textcircled{2} 10 \times 1 \times 1500 \times x < 10 Mb \rightarrow x < 999, \bar{9}$$

$$\textcircled{3} 10 \times 1 \times 1500 \times x < 15 Mb \rightarrow x < 333, \bar{3}$$

$$\Rightarrow x = 333$$

⑪ SMB ایمان Server message block یک پروتکل شبکه است که در کامپیوترهای بر پایه ویندوز به اشتراک گذاری اطلاعات در همان شبکه استفاده می‌شود.

SMB بسیار محبوب بود تا نسخه (SMBv1) یک نقص وجود داشت و EternalBlue نامیده شد و باعث میشد یک عامل مخرب بتواند بروی هر کامپیوتر در آن شبکه، نرم‌افزارهای مخرب نصب کند. EternalBlue توسط گروه هکری Shadow Brokers به هم عرضه شد.

WannaCry با استفاده از آسیب پذیری EternalBlue می‌توانست سواستفاده کند و Payload باج اقرار خود را روی بقیه کامپیوترها نصب کند.

⑫ لایه انتقال ← Process-to-process
لایه شبکه ← host-to-host

لایه انتقال ← کنترل جریان
لایه شبکه ← کنترل ترافیک
multiplex
لایه شبکه ← Routing
IP