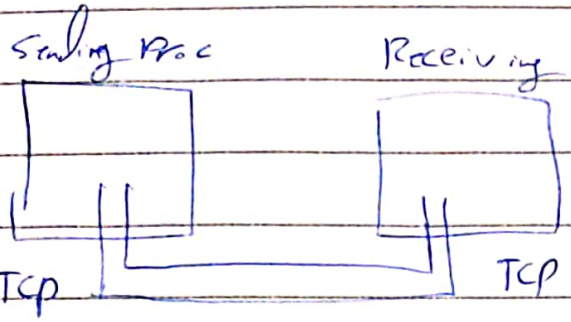
Stream Delivery (TCP)

بسته به همان ترتیبی که از لایه 4 میاد؟



ارسال می‌شوند به همان ترتیب به لایه 4 مقصد میدهند.

Fragmentation ها Segment نمیشوند.

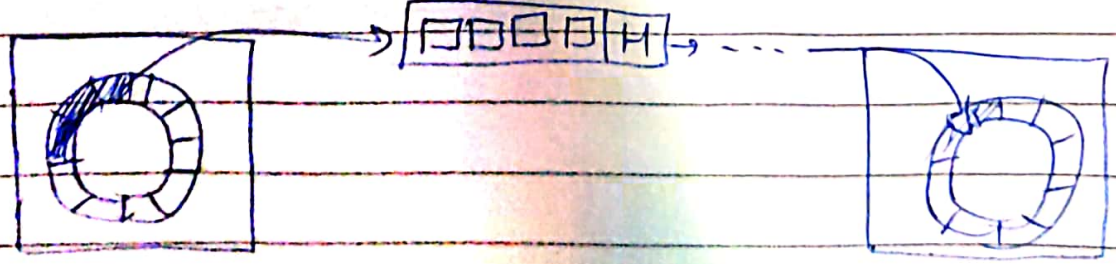
مرتب‌سازی Fragment ها در لایه 3 و مرتب‌سازی Segment ها در لایه 4 انجام می‌شود.

Sending & Receiving Buffers in TCP

Sending Buffer: خانه‌های سفید: خانه‌های خالی
خاکستری: منتظر ارسال
خاکستری: ارسال شده و منتظر دریافت ACK
Receiving Buffer: سفید: خانه‌های خالی
خاکستری: خانه‌های پر

خانه‌های خاکستری زمانی سفید می‌شوند که محتوا خانه تحویل لایه بعد داده شود.

خانه‌های خاکستری سفید می‌شوند که محتوا تحویل لایه بعد داده شود.



page: ( )

Subject:
Year: Month: Day: ( )

- TCP ÷ byte از انتهای هر segment که دریافت می‌شود را اضافه می‌کند.

اولین byte در segment است.

- TCP با شروع کار، یک عدد Random را به عنوان اولین بایتی که دریافت می‌کند انتخاب می‌کند

آیا این به چه دلیل است؟ + به دلایل امنیتی

- هر segment یک Sequence number می‌گیرد.

- در TCP گیرنده با دریافت هر segment یک ack برای آن می‌فرستد.

- در TCP یک ack همواره به صورت تجمعی است یعنی با ارسال ack با یک شماره

آیا به دریافت شده باشد

- سایز seg 1 اندازه 1000، 1000، 1000، 1000، 1000 و شماره شروع 2000 گرفته شده است

10010 است.

Seg. seg 1: 10010 - 11009
~ 2: 11010 - 12009
~ 3: 12010 - 13009
~ 4 13010 - 14009
~ 5 14010 - 16009

PAYCO

Subject:
Year : Month : Day : ( )
page : ( )

- Receiver window : اندازه جای خالی بافر فرستنده است
- Flow control : هماهنگ کردن سرعت پردازش Receiver و Sender
- اندازه Receiver window = Sender window

Receiver Size = Receiver window

- داده‌هایی که می‌توانیم ارسال کنیم

P : Pink ; waiting for send

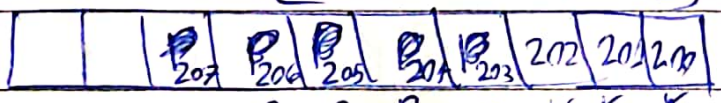
Y : Yellow ; waiting for ack

- Receiver window Size = n (Y) است

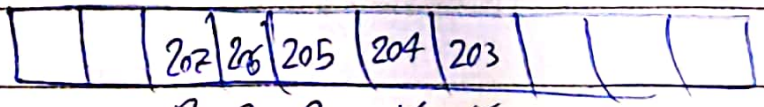
زیرا هنوز تسلیم بسته‌ای Y هنوز به مقصد نرسیده و یا هنوز گیرنده تأیید دریافت نداده‌ایم.

Sliding window in Sender

- Sender win توسط تابع مدیریت می‌شود



ارسال نشده، بلافاصله حداکثر اندازه segment ارسالی را تعیین می‌کند.



- اندازه Sender window دقیقاً برابر دو پنجره زیر است.

1. Receiver window : حداکثر داده‌ای که می‌تواند پذیرش کند

2. Congestion window : تخمینی از ظرفیت شبکه

* وقتی پیشته ارسال می‌کنیم به دیتا خیلی کم داده اگر اندازه پیام Header آن است

Silly Window Syndrome:

وضعیتی که اندازه پنجره Receiver کم باشد و بایت 1 byte 1 byte ارسال شود، اطلاعات بسیار

ارسال می‌شود و به این صورت برای ارسال هر 1 byte چندین 1 byte (Header 40 bytes data) بایت اضافی نیز

راه حل: دفعه اول حتی اگر 1 byte داده هم بود ارسال کن

دفعه دوم ارسال نکن مگر اینکه ack بسته یا بافر قبلی را دریافت کرد یا اینقدر زمان زیادی نداشته باشد

(برای اینکه زمان دهیم بافر گیرنده خالی شود)

راه حل nagle: این مشکل 2 نفر ایجاد می‌کنند

1) از طرف گیرنده: پنجره Receiving window کم باشد راه حل: بسته قبلی بایت یا ارسال کند اما دفعه دوم ارسال نکند

بیاندازه 1 بایت هم شد تا بافر خالی شود.

2) از طرف فرستنده: App بایت خیلی پایین داده تولید می‌کند. راه حل: دفعه اول ارسال کند اما

دفعه دوم ارسال نکند مگر اینکه Ack قبلی دریافت کرد یا سایز Seq بیت معینی شد کمی کند.