Vysoké učení technické v Brně Fakulta informačních technologií

Počítačové komunikace a sítě - 2. projekt Bandwidth Measurement

Obsah

1	\mathbf{Alg}	oritmy pro měření přenosové rychlosti
2	Imp	olementace
	2.1	Úvod
	2.2	Princip funkčnosti algoritmu
	2.3	Bližší pohled na implementaci algoritmu
		2.3.1 Přenos paketů
		2.3.2 Rozdělení měření do jednotlivých běhů
	2.4	Ukázka činnosti programu
	2.5	Nevýhody algoritmu

1 Algoritmy pro měření přenosové rychlosti

Přenosová rychlost (angl. bandwidth) značí jak velký objem informace se přenese za jednotku času. Jako jednotka se používá bit za sekundu. V rámci zadání tohoto projektu měříme dostupnou přenosovou rychlost sítě (angl. available bandwidth), nikoliv maximální možnou přenosovou rychlost, ktrou může spoj mezi dvěmi body v síti vyvinout (angl. capacity).

Jedním z principů měření dostupné přenosové rychlosti je tzv. SLoPS[1] (Self-loading Periodic Streams). Ten funguje na principu, kdy odesílatel posílá proud stejně velkých paketů v určité míře příjemci. Na základě jednosměrného zpoždění paketů se poté postupně upravuje míra odesílání, tak aby byla co nejblíže reálné dostupné rychlosti přenosu.

2 Implementace

2.1 Úvod

Ačkoliv existují ověřené varianty, jak lze měřit přenosovou rychlost mezi dvěma body v síti, rozhodl jsem se implementovat vlastní, jednodušší, ale také asi méně přesnější algoritmus.

2.2 Princip funkčnosti algoritmu

Prvek typu Meter v cyklu odesílá pakety dané velikosti reflektoru a ve stejném cyklu zároveň pakety přijímá. Do každého paketu je vkládána informace o času odeslání daného paketu. Prvek typu Reflektor po přijetí paketu neposílá zpět celý paket, ale pouze dříve vloženou informaci o času odeslání paketu. Podle počtu navrácených paketů počítá Meter dostupnou přenosovou rychlost. Algoritmus tedy měří dostupnou přenosovou rychlost na cestě od Meteru k Reflektoru.

2.3 Bližší pohled na implementaci algoritmu

2.3.1 Přenos paketů

Posílání paketů je realizováno funkcemi sendto() a recvfrom(), kdy na straně Meteru je přijímání nastaveno na neblokující, resp. blokující po nejmenší možný interval $(1\mu s)$, ke zpřesnění výsledků. Tento blokující inteval se vkládá do nastavení socketu funkcí setsockopt(), resp. flagem SO_RCVTIMEO. Časový záznam získaný knihovní funkcí gettimeofday() je do paketu přibalován z důvodů přesného změření RTT.

2.3.2 Rozdělení měření do jednotlivých běhů

Měření začíná po třech sekundách posílání paketů z důvodu velmi nepřesných výsledků během tohoto prvotního intervalu. Čas zadaný uživatelem není do tohoto intervalu započítán.

Poté probíhá samotné měření, kdy se každou uplynulou sekundu nashromážděné informace jako počet poslaných paketů, celkový RTT a počet přijatých bytů přepočítají na průměrnou rychlost přenosu a průměrný RTT z tohoto běhu. Tyto záznamy se uchovávají až do konce samotného měření, kdy se z nich určí celkové statistiky všech běhů, které se vypisují na konci intervalu, po který měření probíhá, nebo při předčasným ukončením programu.

2.4 Ukázka činnosti programu

Následující obrázek demonstruje činnost programu při zadaných následujících parametrech a při spuštěném programu Reflektoru na školním serveru Merlin.

 $\begin{array}{lll} \mbox{Host:} & \mbox{merlin.fit.vutbr.cz} \\ \mbox{Port:} & 10121 \\ \mbox{Velikost sondy:} & 4000 \\ \mbox{Čas měření:} & 15 \end{array}$

```
Reflector: merlin.fit.vutbr.cz:10121 Probe size: 4000 Time: 15

1: RTT: 23.422 ms bandwidth: 38.048 Mb/s
2: RTT: 25.527 ms bandwidth: 39.328 Mb/s
3: RTT: 16.876 ms bandwidth: 46.048 Mb/s
4: RTT: 17.002 ms bandwidth: 42.432 Mb/s
5: RTT: 25.115 ms bandwidth: 31.552 Mb/s
6: RTT: 20.543 ms bandwidth: 31.552 Mb/s
6: RTT: 20.543 ms bandwidth: 35.328 Mb/s
8: RTT: 17.375 ms bandwidth: 35.328 Mb/s
8: RTT: 21.293 ms bandwidth: 36.416 Mb/s
9: RTT: 20.069 ms bandwidth: 45.664 Mb/s
10: RTT: 19.217 ms bandwidth: 45.28 Mb/s
11: RTT: 33.486 ms bandwidth: 33.44 Mb/s
12: RTT: 27.219 ms bandwidth: 33.44 Mb/s
13: RTT: 20.891 ms bandwidth: 50.592 Mb/s
14: RTT: 20.891 ms bandwidth: 49.824 Mb/s
15: RTT: 21.883 ms bandwidth: 49.824 Mb/s
15: RTT: 21.883 ms bandwidth: 46.048 Mb/s
Avg bandwidth: 41.9627 Mb/s, Avg RTT: 21.8169 ms
Min bandwidth: 31.552 Mb/s, Max bandwidth: 50.592 Mb/s, stdev: 5.94759 Mb/s
```

Výsledek měření po omezení rychlosti uploadu na 1Mb/s na lokálním stroji a při stejných spouštěcích parametrech:

```
Reflector: merlin.fit.vutbr.cz:10121 Probe size: 4000 Time: 15

1: RTT: 1076.64 ms bandwidth: 0.992 Mb/s
2: RTT: 1084.1 ms bandwidth: 1.056 Mb/s
3: RTT: 1076.53 ms bandwidth: 0.992 Mb/s
4: RTT: 1067.18 ms bandwidth: 1.024 Mb/s
5: RTT: 1073.04 ms bandwidth: 0.992 Mb/s
6: RTT: 1076.14 ms bandwidth: 0.992 Mb/s
7: RTT: 1089.51 ms bandwidth: 1.024 Mb/s
8: RTT: 1095.6 ms bandwidth: 0.992 Mb/s
9: RTT: 1063.05 ms bandwidth: 0.992 Mb/s
10: RTT: 1085.99 ms bandwidth: 0.992 Mb/s
11: RTT: 1080.94 ms bandwidth: 0.992 Mb/s
12: RTT: 1068.23 ms bandwidth: 0.992 Mb/s
13: RTT: 1052.47 ms bandwidth: 0.992 Mb/s
14: RTT: 1081.7 ms bandwidth: 1.024 Mb/s
15: RTT: 1107.04 ms bandwidth: 1.024 Mb/s
15: RTT: 1107.04 ms bandwidth: 0.992 Mb/s
15: RTT: 1107.04 ms bandwidth: 0.992 Mb/s
15: RTT: 1107.04 ms bandwidth: 1.024 Mb/s
15: RTT: 1081.7 ms bandwidth: 1.024 Mb/s
15: RTT: 1081.7 ms bandwidth: 1.024 Mb/s
15: RTT: 1081.7 ms bandwidth: 1.024 Mb/s
16: RTT: 1081.7 ms bandwidth: 1.024 Mb/s
17: RTT: 1081.7 ms bandwidth: 1.024 Mb/s
18: RTT: 1081.7 ms bandwidth: 1.024 Mb/s
19: RTT: 1081.7 ms bandwidth: 1.024 Mb/s
```

2.5 Nevýhody algoritmu

Algoritmus není optimální jelikož neměří přesně za každých okolností. K získání reálné dostupné přenosové rychlosti totiž potřebuje posílat dostatečně velké sondovací pakety. Pokud jsou příliš malé, nedokáže vyvinout dostatečně velkou přenosovou rychlost. Na druhou stranu pokud se používají větší sondovací pakety, než je potřeba, síť se postupně zahlcuje a díky tomu RTT jednotlivých paketů postupně roste.

Odkazy

[1] C. Dovrolis, R. Prasad, M. Murray, and k. claffy, "Bandwidth estimation: metrics, measurement techniques, and tools", IEEE Network, vol. 17, no. 6, pp. 27–35, Apr 2003