2) . Link 1:

Aufg. 1

Zwischenanhunftszeit: 500 P & 500 P = 1P = 2 ms => 2 ms

Anhunftsrate: 9000 b = 4,5 Mbps

Anlunftsrate > Linkkapazitat

=> Paketverlust, Pufferkapazität: 6000B = 5,3 => max.5

| Zeit | Paket | Puffer | abertragungsende in mis |
|------|-------|--------|-------------------------|
| 0 | Λ | 0 | 3 mas made |
| 2 | 2 | 1 | |
| 3 | | 0 | 6 |
| 4 | 3 | 1 | 7 |
| 6 | | 0 | 9 |
| | 4 | 1 | |
| - 8 | 5 | 2 | |
| 9 | | 1 | 12 |
| 10 | 6 | 2 | |
| 12 | | 1 | 15 |
| | 7 | 2 | |
| 14 | 8 | 3 | |
| | | | |
| | | _ | |

^{=&}gt; Priffer erhöht sich bei jedem dritten anhommenden Paket (ab Paket 2)

=> Paketverlust von Pakete: P17 und P20

· Linkz:

Anumftsrate (3 M bps) L* kapazitat (9 mbps)

=> kein Paketverlust

-> alle 3 ms kommt ein Paket an und ist 1 ms später weitergeleitet

^{-&}gt; Paketverlust, wenn Puffer voll ist

Aufg. 1 - Paket übertragung

=> An R2 kommet alle 3ms ein Paket an

· Link 3:

- -> alle 3ms konnt ein Paket an und alle 4,5 ms wird ein Paket übertragen
- -> Anhunftsrate (3 Mbps) > Linkhapagitat (2 Mbps)
- => Paketuerlust, max. 3 Pakete im Puffer

| Zeitinm | Paket | Puffer | abertragungsemble (in ms) |
|---------|-------|--------|---------------------------|
| 0 | 1 | 0 | 4,5 |
| 3 | 2 | 1 | |
| 4,5 | | 0 | 9 |
| 6 | 3 | 1 | |
| 9 | | 0 | 13,5 |
| 100 | 4 | 1 | .370 |
| 12 | 5 | 2 | |
| 13,5 | | 1 | 18 |
| 15 | 6 | | |
| 18 | - | 2 | • |
| | | 1 | 22,5 |
| , | 7 | 2 | |
| 21 | 8 | 3 | |
| | | | |

=> Puffer erhöht sich bei jedem dritten anhommenden Paket (ab Paket P2)

-> Paketverlust, wern Puffer voll est

- => Paketuerlust bei P11, P14, P17 und P20
- -> consgerant hommen 18 Pakete an: P1-P16 and P18-Day P19
- Tr. Paket (P18), 14. Paket (P14) und 20 Raket (Verloren.
- · Link 4: Anhunftsrate (2 Mbps) < Kapazitat (2 Mbps)

 => Rein Noslunt