

Grundlagen Rechnernetze und Verteilte Systeme (IN0010)

Übungsblatt 13 22. Juli 2025

Aufgabe 1 All in a nutshell

In dieser Aufgabe wollen wir noch einmal alles nachvollziehen, was geschieht, wenn Sie auf Ihrem Computer die Webseite www.google.de aufrufen. Wir treffen dabei lediglich die Annahme, dass in Ihrem privaten Netz ARP- und DNS-Caches noch leer sind (d. h. etwaige Caches ab dem ersten Router können als gefüllt angenommen werden). Die Netzwerktopologie ist in Abbildung 1.1 dargestellt. Ihr Router übersetzt bei Bedarf private in öffentliche IP-Adressen sowie Portnummern (NAT). Auf Ihrem Computer sei der Google-Resolver mit der IPv4-Adresse 8.8.8.8 konfiguriert, der rekursive Anfragen erlaubt.

Es sollen nun für **jeden Link** – also jeden Abschnitt zwischen jeweils zwei Geräten (z. B. von PC zu SW) – einige ausgewählte Felder der Nachrichten notiert werden, die im jeweiligen Schritt über diesen Link versendet werden. Da dies insbesondere für MAC-Adressen etwas Schreibarbeit ist, kürzen wir Adressen mit der Bezeichnung <Gerätename>.<Interface>.<Typ> ab, z. B. stehe RA. eth0. MAC für die MAC-Adresse von Interface eth0 an Router RA.

Sie finden in den Abbildungen 1.2 – 1.4 vorgedruckte Tabellen. Eine Zeile entspricht dabei einer Nachricht, die über den jeweiligen Link gesendet wird. Die erste Spalte bezeichnet den Link, also z. B. vom PC zum Switch oder vom Switch zum Router. Die übrigen Spalten entsprechen verschiedenen Schichten des ISO/OSI-Modells. Diese sind jeweils in die relevanten Headerfelder der üblicherweise verwendeten Protokolle unterteilt. Je nach Nachricht sind nicht alle Spalten oder Unterzeilen pro Spalte auszufüllen. **Streichen Sie deutlich nicht benötigte Felder.** Ein Beispiel ist bereits in der Tabelle eingetragen.

Einige Header verfügen über ein Protokoll-Feld, in dem das Protokoll der nächsthöheren Schicht angegeben wird. Üblicherweise stehen Zahlencodes für die jeweiligen Protokolle. Es ist **nicht** notwendig, diese Zahlencodes anzugeben. Stattdessen reicht es, das verwendete Protokoll anzugeben, z. B. IPv4, TCP oder UDP. Bei einigen Header-Feldern gibt es gewisse Freiheiten, z. B. bei Portnummern oder der initialen TTL. Wählen Sie in diesen Fällen **sinnvolle** Werte.

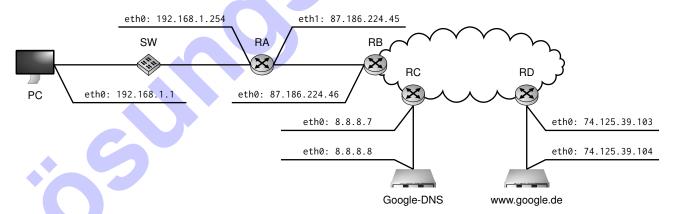


Abbildung 1.1: Netztopologie zu Aufgabe 1. Die relevanten Links sind mit den Ziffern 1 – 5 gekennzeichnet.

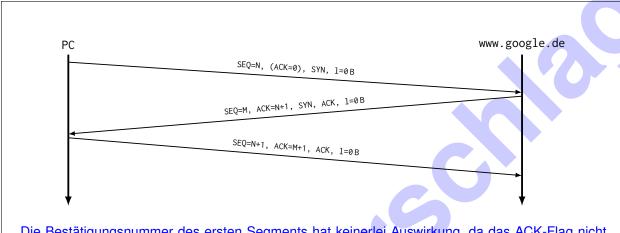
a)* Füllen Sie nun die Vordrucke in den Abbildungen 1.2 – 1.4 aus. Brechen Sie **nach dem ersten** an www.google.de übermittelten Paket auf dem Link von PC an SW ab.

Hinweise:

- Der Well-Known Port für DNS ist UDP 53.
- Wir nehmen an, dass sich zwischen Router RB und RC insgesamt 10 weitere Router befinden. Dies ist für die Bestimmung der TTL entscheidend.
- In die Spalte "Schicht 7" tragen sie einfach das Anwendungsprotokoll, ggf. den Typ der Nachricht (z. B. Request / Reply) sowie stichpunktartig den Inhalt der übermittelten Nachricht ein (z. B. " DNS-Request" oder "DNS-Response").

Die vorangegangene Teilaufgabe hat detailliert die Vorgänge bis zum Beginn des TCP-Verbindungsaufbaus dargestellt. Im Folgenden wollen wir uns auf die TCP-Verbindung und Datenübertragung konzentrieren. Aus diesem Grund betrachten wir ab jetzt nur noch die logische Verbindung zwischen dem PC und www.google.de in Form eines einfachen Weg-Zeit-Diagramms **ohne** die dazwischenliegenden Knoten. Sie können Serialisierungszeiten vernachlässigen. Gehen Sie außerdem davon aus, dass während der gesamten Übertragung keine Segmentverluste auftreten.

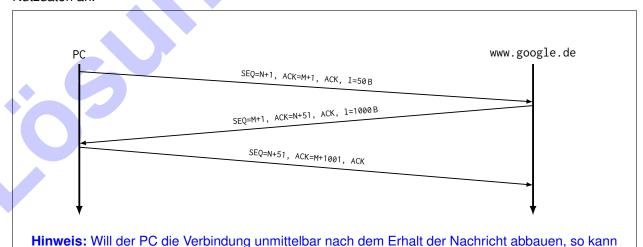
b)* Skizzieren Sie ein Weg-Zeit-Diagramm, welches den TCP-Verbindungsaufbau darstellt. Geben Sie für jedes übermittelte Segment die Sequenznummer, Bestätigungsnummer, die gesetzten¹ Flags sowie die Länge *I* der transportieren Nutzdaten an.



Die Bestätigungsnummer des ersten Segments hat keinerlei Auswirkung, da das ACK-Flag nicht gesetzt ist (was soll auch beim ersten Segment bestätigt werden?). Die initialen Sequenznummern beider Teilnehmer sind prinzipiell beliebig, d. h. $0 \le N$, M, $\le 2^{32} - 1$.

Der PC fordert nun die Webseite an, die auf www.google.de gehostet wird. Dazu sendet der PC eine HTTP-GET-Nachricht, welche aus Sicht von Schicht 4 eine Nutzdatenlänge von $l_1 = 50$ B habe. Der Webserver wird daraufhin die Webseite an den PC senden, welche eine Länge $l_2 = 1000$ B habe. Die ausgehandelte MSS² sei größer als l_2 .

c) Skizzieren Sie ein Weg-Zeit-Diagramm, welches die TCP-Verbindungsphase darstellt. Gehen Sie von den in Teilaufgabe b) ausgehandelten Sequenznummern aus. Geben Sie für jedes übermittelte Segment die Sequenznummer, Bestätigungsnummer, die gesetzten Flags sowie die Länge *I* der im Segment transportierten Nutzdaten an.

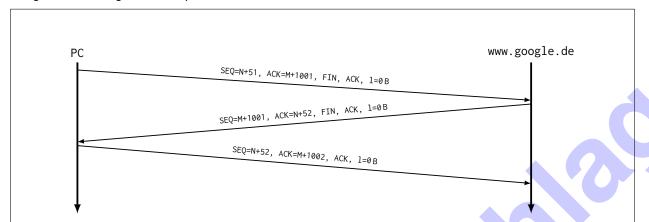


¹Ein Bit-Flag gilt als "gesetzt", wenn es logisch 1 ist.

das dritte Segment bereits das FIN-Flag gesetzt haben.

²Die MSS (Maximum Segment Size) gibt die maximale Größe eines Segments an. Sie bezieht sich dabei lediglich auf die Nutzdaten. Bestätigungen beispielsweise sind Segmente der Länge null, welche lediglich aus einem TCP-Header bestehen.

d) Skizzieren Sie ein Weg-Zeit-Diagramm, welches den TCP-Verbindungsabbau darstellt. Dieser werde vom PC initiiert. Gehen Sie dabei von den in Teilaufgabe c) ausgehandelten Sequenznummern aus. Geben Sie für jedes übermittelte Segment die Sequenznummer, Bestätigungsnummer, die gesetzten Flags sowie die Länge *I* der im Segment transportieren Nutzdaten an.



An dieser und den vorherigen beiden Teilaufgaben ist noch einmal zu sehen, dass TCP einzelne Bytes, nicht aber Segmente bestätigt. Segmente, welche ein SYN oder FIN Flag gesetzt haben, werden dabei wie Segmente mit genau 1 B Nutzdaten behandelt.

Der Verbindungsabbau kann auch in Form von vier statt drei Nachrichten stattfinden, d. h. www. google. de bestätigt zunächst den erhalt des FIN-Flags ohne dabei selbst das FIN-Flag zu setzen. Dies könnte beispielsweise dann der Fall sein, wenn zwar der PC keine Daten mehr an www. google. de zu übertragen hat, www. google. de aber noch unbestätigte Segmente an den PC hat. Derartige TCP-Verbindungen werden als "halb-offen" bezeichnet, da eine Datenübertragung in eine der beiden Richtungen noch immer möglich ist.

| Link | | Schicht 2 | | Schicht 3 | | Schicht 4 | | Schicht 7 |
|-------------|----|-----------|----------------|-----------|-------------|------------|-----------|---|
| From | PC | Src | PC.eth0.MAC | Src | | Src | | |
| | | Dst | ff:ff:ff:ff:ff | Dst | | Dst | | |
| То | SW | Prot | ARP | Prot | | Flags | | |
| | | Ор | Request | TTL | | SEQ | | |
| - | | | | | | ACK | | |
| From | SW | Src | PC.eth0.MAC | Src | 00000000 | Src | | |
| ' ' ' ' ' ' | | Dst | ff:ff:ff:ff:ff | Dst | | Dst | | |
| | RA | Prot | ARP | Prot | | Flags | | |
| То | | 0p | Request | TTL | | SEQ ACK | | |
| | RA | + - | · | | | Src | | ••••• |
| From | | Src | RA.eth0.MAC | Src | | Dst | | |
| | | Dst | PC.eth0.MAC | Dst | | Flags | | |
| | SW | Prot | ARP | Prot | | SEQ | | |
| То | | Ор | Reply | TTL | | ACK | | |
| _ | SW | Src | RA.eth0.MAC | Src | | Src | ********* | |
| From | | Dst | PC.eth0.MAC | Dst | | Dst | | |
| | PC | Prot | ARP | Prot | | Flags | | ,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,, |
| То | | | | - | | SEQ | | |
| | | 0p | Reply | TTL | | ACK | | |
| From | PC | Src | PC.eth0.MAC | Src | 192.168.1.1 | Src | 51827 | DNS Request |
| | | Dst | RA.eth0.MAC | Dst | 8.8.8.8 | Dst | 53 | Who is www.google.de? |
| То | | Prot | IPv4 | Prot | UDP | Flags | | |
| | SW | 000 | 000000000 | - | 64 | SEQ | | |
| | | | 00000000 | TTL | 04 | ACK | | |

Abbildung 1.2: Vordruck zu Aufgabe 1

| Link | | | Schicht 2 | | Schicht 3 | | Schicht 4 | Schicht 7 |
|------|------------|-------|--------------|------|---------------|-------|---|-----------------------|
| From | SW | Src | PC.eth0.MAC | Src | 192.168.1.1 | Src | 51827 | DNS Request |
| | | Dst | RA.eth0.MAC | Dst | 8.8.8.8 | Dst | 53 | Who is www.google.de? |
| То | RA | Prot | IPv4 | Prot | UDP | Flags | | |
| | | | | | | SEQ | 00000000 | |
| | | -0.00 | | TTL | 64 | ACK | | |
| From | RA | Src | RA.eth1.MAC | Src | 87.186.224.45 | Src | 38218 | DNS Request |
| | | Dst | RB.eth0.MAC | Dst | 8.8.8.8 | Dst | 53 | Who is www.google.de? |
| | | Prot | IPv4 | Prot | UDP | Flags | 10000000 | |
| То | RB | | | | | SEQ | | 1 |
| | | | | TTL | 63 | ACK | 300000000000000000000000000000000000000 | |
| From | RC | Src | RC.eth0.MAC | Src | 87.186.224.45 | Src | 38218 | DNS Request |
| | | Dst | DNS.eth0.MAC | Dst | 8.8.8.8 | Dst | 53 | Who is www.google.de? |
| То | | Durch | | | UDP | Flags | 10000000 | |
| | Google DNS | Prot | IPv4 | Prot | | SEQ | | |
| | | 2000 | | TTL | 51 | ACK | | |
| From | Google DNS | Src | DNS.eth0.MAC | Src | 8.8.8.8 | Src | 53 | DNS Reply |
| | | Dst | RC.eth0.MAC | Dst | 87.186.224.45 | Dst | 38218 | www.google.de is |
| | | - | | | | Flags | | 74.125.39.104! |
| То | RC | Prot | IPv4 | Prot | UDP | SEQ | | |
| | | 888 | | TTL | 64 | ACK | | |
| From | RB | Src | RB.eth0.MAC | Src | 8.8.8.8 | Src | 53 | DNS Reply |
| | | Dst | RA.eth1.MAC | Dst | 87.186.224.45 | Dst | 38218 | www.google.de is |
| То | RA | + | | | | Flags | | 74.125.39.104! |
| | | Prot | IPv4 | Prot | UDP | SEQ | | |
| | | R333 | | TTL | 52 | ACK | | |

Abbildung 1.3: Vordruck zu Aufgabe 1

| Link | | Schicht 2 | | Schicht 3 | | Schicht 4 | | Schicht 7 |
|------|----|-----------|-------------|-----------|---------------|-----------|----------|---|
| | | Src | RA.eth0.MAC | Src | 8.8.8.8 | Src | 53 | DNS Reply |
| From | RA | Dst | PC.eth0.MAC | Dst | 192.168.1.1 | Dst | 51827 | www.google.de is |
| | SW | Prot | IPv4 | Prot | UDP | Flags | | 74.125.39.104! |
| То | | | | | | SEQ | 10000000 | |
| | | 200 | | TTL | 51 | ACK | | |
| | SW | Src | RA.eth0.MAC | Src | 8.8.8.8 | Src | 53 | DNS Reply |
| From | | Dst | PC.eth0.MAC | Dst | 192.168.1.1 | Dst | 51827 | www.google.de is |
| | PC | Prot | IPv4 | Prot | UDP | Flags | | 74.125.39.104! |
| То | | 1100 | | | | SEQ | | |
| | | 1000 | | TTL | 51 | ACK | | |
| | PC | Src | PC.eth0.MAC | Src | 192.168.1.1 | Src | 58392 | |
| From | | Dst | RA.eth0.MAC | Dst | 74.125.39.104 | Dst | 80 | |
| | SW | Prot | IPv4 | Prot | TCP | Flags | SYN | ,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,, |
| То | | horse. | | - | | SEQ | 0 | <u> </u> |
| | | | | TTL | 64 | ACK | 0 | |
| | | Src | | Src | | Src | | |
| From | | Dst | | Dst | | Dst | | |
| | | Prot | | Prot | | Flags | | |
| То | | | | | | SEQ | | |
| | | | | TTL | | ACK | | |
| From | | Src | | Src | | Src | | |
| | | Dst | | Dst | | Dst | | |
| | | Prot | | Prot | | Flags | | |
| То | | - 100 | | | | SEQ | | |
| | | | | TTL | | ACK | | |

Abbildung 1.4: Vordruck zu Aufgabe 1