Chair of Network Architectures and Services
School of Computation, Information and Technology
Technische Universität München

Esolution
Sticker mit SRID hier einkleben

Hinweise zur Personalisierung:

- Ihre Prüfung wird bei der Anwesenheitskontrolle durch Aufkleben eines Codes personalisiert.
- Dieser enthält lediglich eine fortlaufende Nummer, welche auch auf der Anwesenheitsliste neben dem Unterschriftenfeld vermerkt ist.
- Diese wird als Pseudonym verwendet, um eine eindeutige Zuordnung Ihrer Prüfung zu ermöglichen.

Grundlagen Rechnernetze und Verteilte Systeme

Klausur:	IN0010 / Retake	**Datum:**	Donnerstag, 5. Oktober 2023
Prüfer:	Prof. Dr.-Ing. Georg Carle	**Uhrzeit:**	17:00 – 18:30

Bevor wir mit dem Verlesen der Bearbeitungshinweise fortfahren, bitten wir Sie die nachfolgenden Fragen zu beantworten. Mit diesen Angaben helfen Sie uns, den Lernerfolg in Abhängigkeit einzelner Vorlesungsbestandteile zu untersuchen. Die Angaben sind **freiwillig** und fließen **nicht in die Bewertung** ein. Um eine Beeinflussung auszuschließen, wird diese Seite während der Korrektur nicht zugänglich gemacht.

a) Haben Sie die **Vorlesung** besucht?

☐ 1 (regelmäßig) ☐ 2 ☐ 3 ☐ 4 (nie)

b) Haben Sie sich die **Aufzeichnung des Vorjahres** angesehen?

☐ 1 (regelmäßig) ☐ 2 ☐ 3 ☐ 4 (nie)

c) Haben Sie die **Tutorübungen** besucht?

☐ 1 (regelmäßig) ☐ 2 ☐ 3 ☐ 4 (nie)

d) Haben Sie am **Repetitorium** teilgenommen?

☐ 1 (regelmäßig) ☐ 2 ☐ 3 ☐ 4 (nie)

e) Haben Sie am **Live-Programming** teilgenommen (TCP UDP Chat)?

☐ Ja (beide Termine) ☐ An einem Termin ☐ Nein

Bearbeitungshinweise

- Diese Klausur umfasst **16 Seiten** mit insgesamt **6 Aufgaben**.
  Bitte kontrollieren Sie jetzt, dass Sie eine vollständige Angabe erhalten haben.
- Die Gesamtpunktzahl in dieser Klausur beträgt 90 Punkte.
- Das Heraustrennen von Seiten aus der Prüfung ist untersagt.
- Als Hilfsmittel sind zugelassen:
  - ein **nicht-programmierbarer Taschenrechner**
  - ein **analoges Wörterbuch** Deutsch ↔ Muttersprache **ohne Anmerkungen**
- Mit * gekennzeichnete Teilaufgaben sind ohne Kenntnis der Ergebnisse vorheriger Teilaufgaben lösbar.
- **Es werden nur solche Ergebnisse gewertet, bei denen der Lösungsweg erkennbar ist.** Auch Textaufgaben sind **grundsätzlich zu begründen**, sofern es in der jeweiligen Teilaufgabe nicht ausdrücklich anders vermerkt ist.
- Schreiben Sie weder mit roter / grüner Farbe noch mit Bleistift.
- Schalten Sie alle mitgeführten elektronischen Geräte vollständig aus, verstauen Sie diese in Ihrer Tasche und verschließen Sie diese.

Hörsaal verlassen von _____ bis _____ / Vorzeitige Abgabe um _____

Lösungsvorschlag

Aufgabe 1 Multiple Choice (18 Punkte)

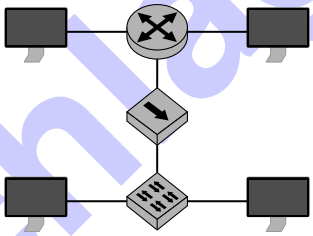
Die folgenden Aufgaben sind Multiple Choice / Multiple Answer, d. h. es ist jeweils mind. eine Antwortoption korrekt. Teilaufgaben mit nur einer richtigen Antwort werden mit 1 Punkt bewertet, wenn richtig. Teilaufgaben mit mehr als einer richtigen Antwort werden mit 1 Punkt pro richtigem und –1 Punkt pro falschem Kreuz bewertet. Fehlende Kreuze haben keine Auswirkung. Die minimale Punktzahl pro Teilaufgabe beträgt 0 Punkte.

Kreuzen Sie richtige Antworten an

Kreuze können durch vollständiges Ausfüllen gestrichen werden

Gestrichene Antworten können durch nebenstehende Markierung erneut angekreuzt werden

a)* Aus wie vielen Broadcast-Domänen besteht das nebenstehende Netzwerk?



☒ 3 ☐ 6 ☐ 1 ☐ 5 ☐ 2 ☐ 4

b)* Aus wie vielen Kollisionsdomänen besteht das nebenstehende Netzwerk?

☐ 4 ☐ 2 ☐ 3 ☐ 1 ☐ 6 ☒ 5

c)* Gegeben sei folgender Zeichenstrom:

YAFFKAFPUAYYUKAUPK

Welches Zeichen hat den größten Informationsgehalt?

☒ P ☐ K ☐ F ☐ A ☐ Y ☐ U

d)* Eine Quelle emittiert Zeichen des Alphabets $\mathcal{X} = \{\text{“a”}\}$ Wie groß ist die Entropie der Quelle?

☐ anderer Wert ☐ 1 ☒ 0 ☐ 2 ☐ ∞

e)* Welche Aussage(n) zu Huffman-Codes sind zutreffend?

☒ Häufig vorkommende Zeichen werden mit kürzeren Codewörtern dargestellt

☒ Es handelt sich um ein verlustloses Kompressionsverfahren

☐ Durch den Huffman-Code entstehen immer kürzere Codewörter als mit einem uniformen Code

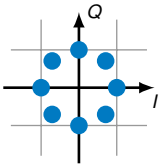
☐ Wenn alle Zeichen mit gleicher Wahrscheinlichkeit auftreten, wird die geringste durchschnittliche Codewortlänge erreicht

☐ Alle Codewörter haben die gleiche Länge

f)* Ein Paket der Länge 1500 B wird über einen Kanal mit (unabhängiger) Bitfehlerwahrscheinlichkeit $p_e = 10^{-4}$ übertragen. Bestimmen Sie die Wahrscheinlichkeit, dass das Paket fehlerfrei übertragen wird.

☐ 86,07 % ☐ 0,01 % ☒ 30,12 % ☐ 99,99 % ☐ anderer Wert

g)* Nebenstehende Signalraumzuordnung stellt welche(s) Modulationsverfahren dar?



☐ 3-PSK ☐ 4-QAM ☐ 2-ASK ☒ 8-PSK ☐ 8-ASK

Lösungsvorschlag

h)* Gegeben sei die Zahl $z = 123\,456$ in Dezimaldarstellung. `0x01e240` ist die hexadezimale Darstellung von z in:

- [x] Network-Byte-Order
- [ ] Wireless-Byte-Order
- [x] Big-Endian
- [ ] Little-Endian
- [ ] Internet-Byte-Order
- [ ] Wired-Byte-Order

i)* Welche Eigenschaft(en) hat IPv6 **im Vergleich zu** IPv4?

- [ ] kein DNS nötig
- [ ] verbesserte Leitungskodierung
- [ ] Hop Count in Einheit Sekunden
- [x] feste Headergröße
- [ ] Fragmentierung auch in Routern möglich
- [ ] 128-fach größerer Adressraum

j)* Gegeben Sei ein Basisbandsignal mit 4 unterscheidbaren Symbolen sowie ein Übertragungskanal mit einer Bandbreite von 1 MHz sowie ein SNR von 15. Bestimmen Sie die erzielbare(n) Datenrate(n).

- [ ] 0,125 MB/s
- [x] 0,5 MB/s
- [ ] 15,00 Mbit/s
- [ ] 3,125 MB/s
- [x] 4,00 Mbit/s
- [ ] 3,33 Mbit/s
- [ ] anderer Wert
- [ ] 2,00 Mbit/s
- [ ] 3,75 Mbit/s

k)* Worin besteht der/die wesentliche Unterschied(e) zwischen CSMA/CD und CSMA/CA

- [ ] CSMA/CD verwendet im Gegensatz zu CSMA/CA Bestätigungen.
- [ ] Es gibt nur Unterschiede in der Kollisionsbehandlung, nicht im Medienzugriff.
- [x] Beim Medienzugriff von CSMA/CA gibt es immer eine Contention Phase.
- [ ] CSMA/CA benötigt eine minimale Rahmenlänge von 64 B.

l)* Welche(s) Merkmal(e) hat ein analoges Signal?

- [x] zeitkontinuierlich
- [x] wertkontinuierlich
- [ ] zeitdiskret
- [ ] wertdiskret

m)* Welche der folgenden IP-Adressen wird/werden **nicht** global geroutet?

- [ ] 128.128.128.128
- [ ] 2001:1.0.13
- [ ] fec0::1
- [ ] 2001::abcd:1
- [x] feb0::1
- [ ] 192.169.24.25
- [ ] 192.192.1.1
- [x] 127.255.1.2

Lösungsvorschlag

Aufgabe 2 Wireshark (17 Punkte)

Gegeben seien die ersten 96 B eines Ethernet-Rahmen aus Abbildung 2.1, welcher im Folgenden analysiert werden soll.

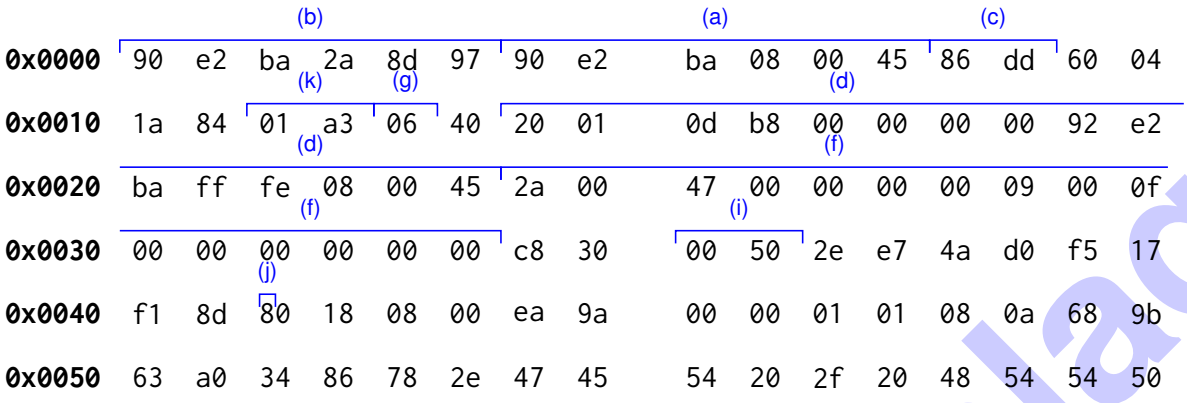


Abbildung 2.1: Ausschnitt eines Ethernet-Rahmens

Beachten Sie, dass für nachfolgende Teileingaben Begründungen erforderlich sind. Achten Sie darauf, dass Markierungen eindeutig einzelnen Teilaufgaben zugeordnet werden können. Nicht nachvollziehbare Aussagen **werden nicht bewertet.**

0 a)* Markieren Sie in Abbildung 2.1 die Absenderadresse auf Schicht 2. (ohne Begründung)

b)* Markieren Sie in Abbildung 2.1 die Empfängeradresse auf Schicht 2. (ohne Begründung)

0 c)* Von welchem Typ ist die L3-PDU?

0 1 Typ: IPv6 Begründung: Ethertype `0x86dd`

0 1 d) Geben Sie die Absenderadresse auf Schicht 3 in ihrer üblichen und ggf. gekürzten Schreibweise an.

`2001:db8::92e2:baff:fe08:45`

0 1 e) Durch welchen Mechanismus wurde die Absenderadresse auf Schicht 3 vermutlich zugewiesen?

SLAAC, da die Absenderadresse den modifizierten EUI-64 Identifier enthält, der aus der Absender MAC-Adresse generiert wurde

0 1 f) Geben Sie die Empfängeradresse auf Schicht 3 in ihrer üblichen und ggf. gekürzten Schreibweise an.

`2a00:4700:0:9:f::`

0 1 g) Von welchem Typ ist die L4-PDU?

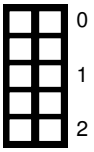
Typ: TCP Begründung: Next Header Feld im IP-Header ist `0x06`

0 1 2 h) An welcher Stelle beginnt die L4-PDU?

Offset: `0x0036` Begründung: Next Header = TCP
⇒ 40 B IP Header / keine Extension Header

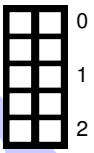
Lösungsvorschlag

i) Um welches L7-Protokoll handelt es sich vermutlich?



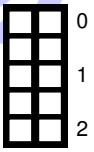
Protokoll: HTTP Begründung: TCP Destination Port `80`

j) An welcher Stelle beginnt die L7-PDU?



Offset: `0x0056` Begründung: Offset = `0x8` ⇒ 32 B TCP-Header (mit Optionen)

k) Berechnen Sie die Länge der L7-PDU in Byte.



payload length Feld im IP Header = 0x01a3 → 419 B L3-SDU
TCP Header Länge (inklusive Options) → 32 B
→ L7-PDU = 419 B - 32 B = 387 B

Das beobachtete Paket wurde in der in Abbildung 2.2 dargestellen Topolgie von PC nach SRV übertragen. In dieser Abbildung ist außerdem die Position gekennzeichnet an der das Paket aufgezeichnet wurde.

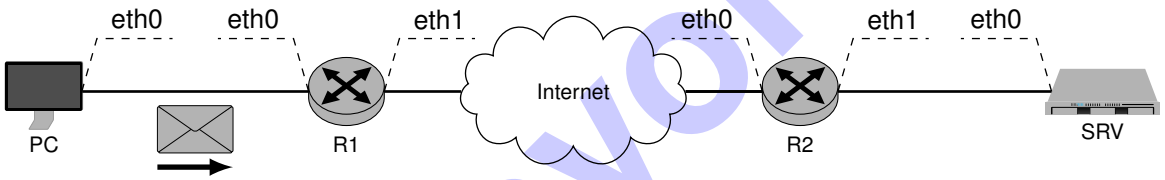
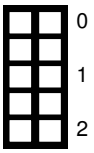


Abbildung 2.2: Netzwerktopologie

l) Ordnen Sie die aus dem aufgezeichneten Paket bestimmbaren MAC Adressen und IP Adressen, den zugehörigen Interfaces aus Abbildung 2.2 zu (z.B. *R3.eth3.MAC = ...*). Geben Sie nur Adressen an, die eindeutig zugeordnet werden können.



PC.eth0.MAC = 90:e2:ba:08:00:45
R1.eth0.MAC = 90:e2:ba:2a:8d:97
PC.eth0.IP = 2001:db8::92e2:baff:fe08:45
SRV.eth0.IP = 2a00:4700:0:9:f::

Lösungsvorschlag

Aufgabe 3 Trügerische Namensauflösung (13 Punkte)

Als Netzwerkexperte wollen Sie die Geschwindigkeit und Richtigkeit eines Large Language Models (LLM) anhand eines Beispiels testen. Sie stellen daher dem LLM die folgende **Eingabe**:

Erläutern Sie, wie die DNS-Auflösung einer IPv4 Adresse am Beispiel für den FQDN „cit.tum.de.“ von einem PC mit einem Resolver im lokalen Netzwerk aussieht. Die Auflösung soll gemäß Vorlesung ausgeführt werden. Geben Sie in Ihrer Erklärung für jede Query und Antwort das Label UND den RR Type an. Geben Sie für jede Query an, ob Sie iterativ oder rekursiv ist.

Daraufhin erhalten Sie die folgende **Ausgabe**:

Die DNS-Auflösung für den FQDN „cit.tum.de.“ von einem PC in einem lokalen Netzwerk kann wie folgt ablaufen:

1. *Der PC im lokalen Netzwerk hat eine DNS-Anfrage zu senden, um die IP-Adresse für den FQDN „cit.tum.de.“ zu erhalten. Der PC startet die DNS-Auflösung mit einer rekursiven Abfrage.*

   Query: cit.tum.de. IN A

2. *Der lokale DNS-Resolver im lokalen Netzwerk empfängt die Anfrage vom PC und überprüft seinen Cache auf bereits vorhandene Informationen zu „cit.tum.de.“ Wenn der Cache einen entsprechenden Eintrag enthält, wird die Auflösung abgeschlossen und die Antwort wird zurück an den PC gesendet. Falls keine Informationen im Cache vorhanden sind, muss der lokale DNS-Resolver die Auflösung von Grund auf durchführen.*

3. *Der lokale DNS-Resolver ist nicht autoritativ für „tum.de.“ und besitzt keine direkten Informationen über „cit.tum.de.“. Daher sendet er eine rekursive Anfrage an einen Root-DNS-Server, um die IP-Adresse des Autoritätsserver für die Top-Level-Domain (TLD) „de.“ zu erhalten.*

   Query: . IN NS

4. *Der Root-DNS-Server antwortet mit Informationen über den Nameserver für die TLD „de.“.*

   Answer: . IN NS a.nic.de.

5. *Der lokale DNS-Resolver sendet nun eine rekursive Anfrage an den Nameserver für die TLD „de.“ und fragt nach dem Nameserver für „tum.de.“.*

   Query: de. IN A

6. *Der Autoritätsserver für die TLD „de.“ antwortet mit Informationen über den Nameserver für „tum.de.“*

   Answer: de. IN NS

7. *Der lokale DNS-Resolver sendet eine Anfrage an den Nameserver für „tum.de.“ und fragt nach der IP-Adresse für „cit.tum.de.“*

   Query: cit.tum.de IN A

8. *Der Nameserver für „tum.de.“ antwortet mit der IP-Adresse für „cit.tum.de.“*

   Answer: cit.tum.de. IN AAAA <IPv4 Adresse>

9. *Der lokale DNS-Resolver erhält die Antwort vom Nameserver für „tum.de.“ und speichert diese im Cache für zukünftige Anfragen. Der lokale DNS-Resolver sendet die Antwort zurück an den PC.*

10. *Der PC im lokalen Netzwerk erhält die IP-Adresse für „cit.tum.de.“ und kann nun die gewünschte Verbindung zu dieser Adresse herstellen.*

In diesem Ablauf erfolgen die Queries zur DNS-Auflösung rekursiv. Die Ressourcentypen werden durch die Bezeichnung „A“ für die IP-Adresse und „NS“ für die Nameserver angegeben. Es sei angemerkt, dass dieses Beispiel die volle DNS-Auflösung zeigt und dass in der Praxis Caching und andere Optimierungen eingesetzt werden, um die Leistung zu verbessern.

Lösungsvorschlag

a) Da Sie sich mit DNS auskennen, identifizieren Sie eine Reihe von Fehlern. Geben Sie alle Fehler und fehlenden Informationen in der Tabelle an, sowie die passende Korrektur.
Bitte beachten Sie folgende *Hinweise*:

- nicht jeder Schritt enthält einen Fehler
- manche Schritte enthalten mehrere Fehler
- Fehler, die in mehreren Schritten vorkommen sind jeweils für jeden Schritt separat aufzuschreiben
- nicht alle Zeilen der Tabelle werden benötigt
- es reicht **10** Fehler anzugeben, es gibt aber mehr.

Schritt	Fehler	Korrektur/Ergänzung
3	rekursiv	iterativ
3	Autoritätsserver	(Autoritativer) Nameserver
3	Query: **.** IN NS	Query: **cit.tum.de.** IN A
3	Query: . IN **NS**	Query: cit.tum.de. IN **A**
3	des Autoritätsserver über die TLD “de”	von “cit.tum.de.”
4	Query: . IN NS a.nic.de.	Query: **de.** IN NS a.nic.de.
4	fehlender Glue-Record	zusätzlich zum NS Record wird ein A Record für NS geliefert
5	rekursiv	iterativ
5	fragt nach dem Nameserver für “tum.de”	fragt nach der IP Adresse für “cit.tum.de.”
5	Query: **de.** IN A	Query: **cit.tum.de.** IN A
6	Autoritätsserver	(Autoritativer) Nameserver
6	fehlender Glue-Record	zusätzlich zum NS Record wird ein A Record für NS geliefert
6	Answer: **de.** IN NS	Answer: **tum.de.** IN NS <Nameserver FQDN>
6	Answer: de. IN NS	Answer: tum.de. IN NS **<Nameserver FQDN>**
7	Query: cit.tum.de IN A	Query: cit.tum.de**.** IN A
8	AAAA	A

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

b)* Gegeben sei folgender AAAA Eintrag:

```
server1.example.com. IN AAAA 2001:db8::567:89ab
```

Geben Sie den dazu korrespondierenden PTR Eintrag an.

```
b.a.9.8.7.6.5.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.0.8.b.d.0.1.0.0.2.ip6.arpa.
 IN PTR server1.example.com.
```

0 1 2 3

Lösungsvorschlag

Aufgabe 4 Frequenzanalyse (17 Punkte)

Gegeben sei der Grundimpuls $g(t) = \begin{cases} t + 1/2 & \text{für } -1/2 \leq t < 1/2 \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$, welcher periodisch im Abstand von $T = 2\,\mu s$ wiederholt wird. Dies ergibt das periodische Signal $s(t)$.

0 1 2

a)* Zeichnen Sie das periodische Signal $s(t)$ in Abbildung 4.1

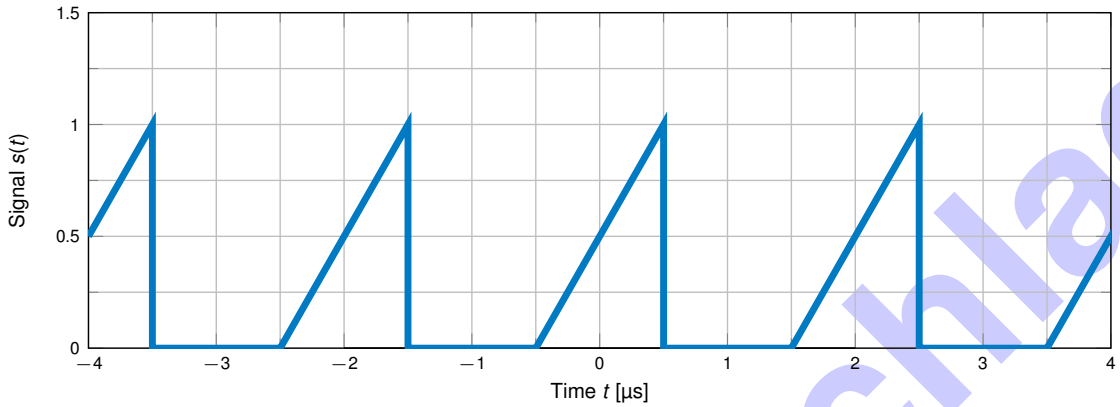


Abbildung 4.1: Periodisches Signal $s(t)$

0 1

b)* Bestimmen Sie die Kreisfrequenz ω des Signals.

$$\omega = \frac{2\pi}{T} = \pi$$

0 1

c)* Begründen Sie, ob eine Fourier Reihe zur Bestimmung des Spektrums von $s(t)$ genutzt werden kann.

Ja, da $s(t)$ periodisch ist, kann es als gewichtete Summe von sin und cos dargestellt werden.

0 1 2 3 4

d)* Bestimmen Sie den Gleichanteil von $s(t)$. Vereinfachen Sie das Ergebnis soweit wie möglich.

$$\begin{aligned} a_0 &= \frac{2}{T}\int_{-T/2}^{T/2} s(t)\,dt \\ &= \int_{-1/2}^{1/2} t + \frac{1}{2}\,dt \\ &= \left[\frac{1}{2}t^2 + \frac{1}{2}t\right]_{-1/2}^{1/2} \\ &= \left(\frac{1}{8} + \frac{1}{4}\right) - \left(\frac{1}{8} - \frac{1}{4}\right) \\ &= \frac{1}{2} \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \text{Gleichanteil } \frac{a_0}{2} = \frac{1}{4}$$

Lösungsvorschlag

e) Bestimmen Sie das Spektrum von $s(t)$. Vereinfachen Sie das Ergebnis soweit wie möglich.
Hinweise:

1. Nutzen Sie Symmetrien.
2. $\int x\sin(cx)\,\mathrm{d}x = \dfrac{\sin(cx) - cx\cos(cx)}{c^2}$ und $\int x\cos(cx)\,\mathrm{d}x = \dfrac{cx\sin(cx) + \cos(cx)}{c^2}$.
3. Es ist **keine Fallunterscheidung** am Ende der Berechnung verlangt.

Da $g(t)$ weder punkt- noch achsensymmetrisch ist, sind sowohl a_k als auch b_k i. A. ungleich null. Mit der Kreisfrequenz $\omega = \frac{2\pi}{T} = \pi$ erhalten wir:

$$\begin{aligned}
a_k &= \int_{-1/2}^{1/2} \left(t + \frac{1}{2}\right)\cos(k\pi t)\,\mathrm{d}t \\
&= \int_{-1/2}^{1/2} \frac{1}{2}\cos(k\pi t)\,\mathrm{d}t + \int_{-1/2}^{1/2} t\cos(k\pi t)\,\mathrm{d}t \\
&= \frac{1}{2k\pi}\Big[\sin(k\pi t)\Big]_{-1/2}^{1/2} + \frac{1}{k^2\pi^2}\underbrace{\Big[k\pi t\sin(k\pi t) + \cos(k\pi t)\Big]_{-1/2}^{1/2}}_{=0} \\
&= \frac{1}{k\pi}\sin\left(\frac{k\pi}{2}\right)
\end{aligned}$$

sin-Anteile b_k werden wie folgt bestimmt:

$$\begin{aligned}
b_k &= \int_{-1/2}^{1/2} \left(t + \frac{1}{2}\right)\sin(k\pi t)\,\mathrm{d}t \\
&= \underbrace{\int_{-1/2}^{1/2} \frac{1}{2}\sin(k\pi t)\,\mathrm{d}t}_{=0} + \int_{-1/2}^{1/2} t\sin(k\pi t)\,\mathrm{d}t \\
&= \frac{1}{k^2\pi^2}\Big[\sin(k\pi t) - k\pi t\cos(k\pi t)\Big]_{-1/2}^{1/2} \\
&= \frac{1}{k^2\pi^2}\left[\left(\sin\left(\frac{k\pi}{2}\right) - \frac{k\pi}{2}\cos\left(\frac{k\pi}{2}\right)\right) - \left(\underbrace{\sin\left(-\frac{k\pi}{2}\right)}_{=-\sin(k\pi/2)} + \frac{k\pi}{2}\underbrace{\cos\left(-\frac{k\pi}{2}\right)}_{=\cos(k\pi/2)}\right)\right] \\
&= \frac{1}{k^2\pi^2}\left(2\sin\left(\frac{k\pi}{2}\right) - k\pi\cos\left(\frac{k\pi}{2}\right)\right)
\end{aligned}$$

Lösungsvorschlag

Aufgabe 5 Netzwerke (18 Punkte)

Wir betrachten ein typisches Szenario, bei welchem ein PC im Heimnetzwerk über einen **NAT-fähigen Router A** mit dem Internet verbunden ist, wie in Abbildung 5.1. Wir nehmen an, dass das gesamte Netz auf **IPv4** basiert.

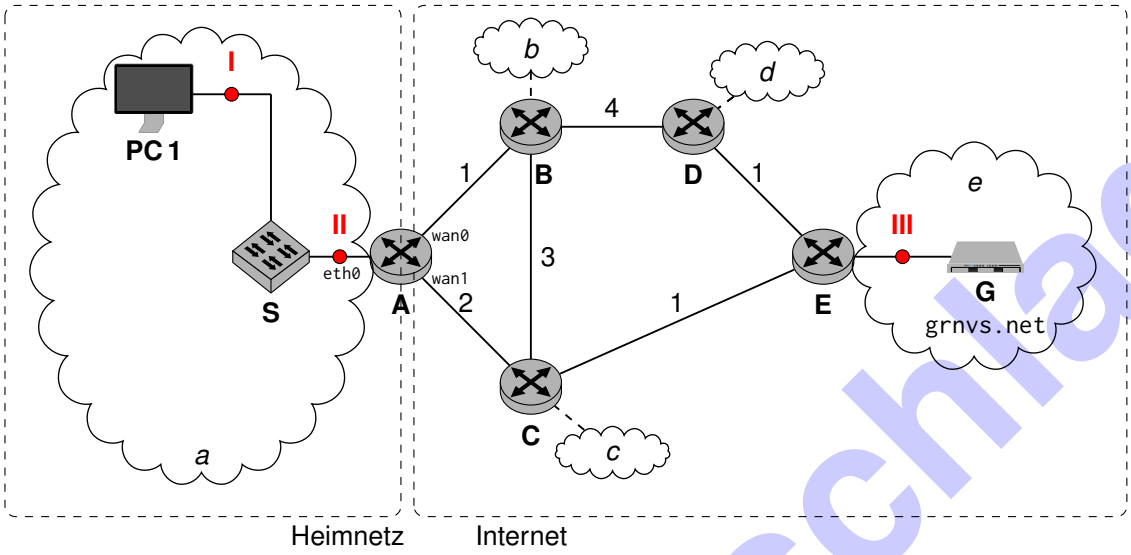


Abbildung 5.1: Netz

Zunächst einmal betrachten wir den “Internet” Abschnitt genauer: Die Router sind jeweils Gateway Router der als Wolke dargestellten Netze. Die verschiedenen Router bestimmen ihre Routingtabellen anhand eines optimalen dynamischen Routing Protokolls. Die Kosten sind auf den jeweiligen Kanten angegeben.

0 1 2 3 4

a)* Geben Sie die entstehende Routingtabelle für den **Router A** an. Sie können dabei die jeweiligen Kleinbuchstaben der erreichbaren Netze (als Wolke dargestellt) für die IP-Präfixe nehmen, den Routername (als Großbuchstabe) für die IP-Adresse des Routers. Über Router *Z* ist beispielsweise das IP-Präfix *z* zu erreichen, während der Router selbst die IP-Adresse *Z* in den jeweiligen Transportnetzen hat. **Hinweis:** Es werden nicht alle Tabellenzeilen benötigt.

Destination	Next Hop	Iface
b	B	wan0
c	C	wan1
d	C	wan1
e	C	wan1
a	-	eth0

Im Folgenden nehmen wir an, dass alle **Caches anfangs leer** sind. Die IP Adresse des Gateway Routers **A** sowie des `grnvs.net` Servers seien bekannt.
PC1 möchte nun die Website hinter `grnvs.net` erreichen und möchte dafür einen *GET* Request über HTTPS schicken.

0 1

b)* Welche weitere Information fehlt um den Rahmen adressieren zu können?

MAC-Adresse von A

Lösungsvorschlag

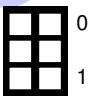
c) Über welches Protokoll kann diese Information aus b) erlangt werden?

ARP

d) Welche Empfänger MAC-Adresse hat der erste verschickte Rahmen?

Broadcast Adresse: `ff:ff:ff:ff:ff:ff`

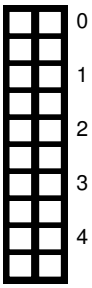
e)* Bevor nun der eigentliche Request geschickt werden kann müssen Handshakes ausgeführt werden. Für welche Protokolle?

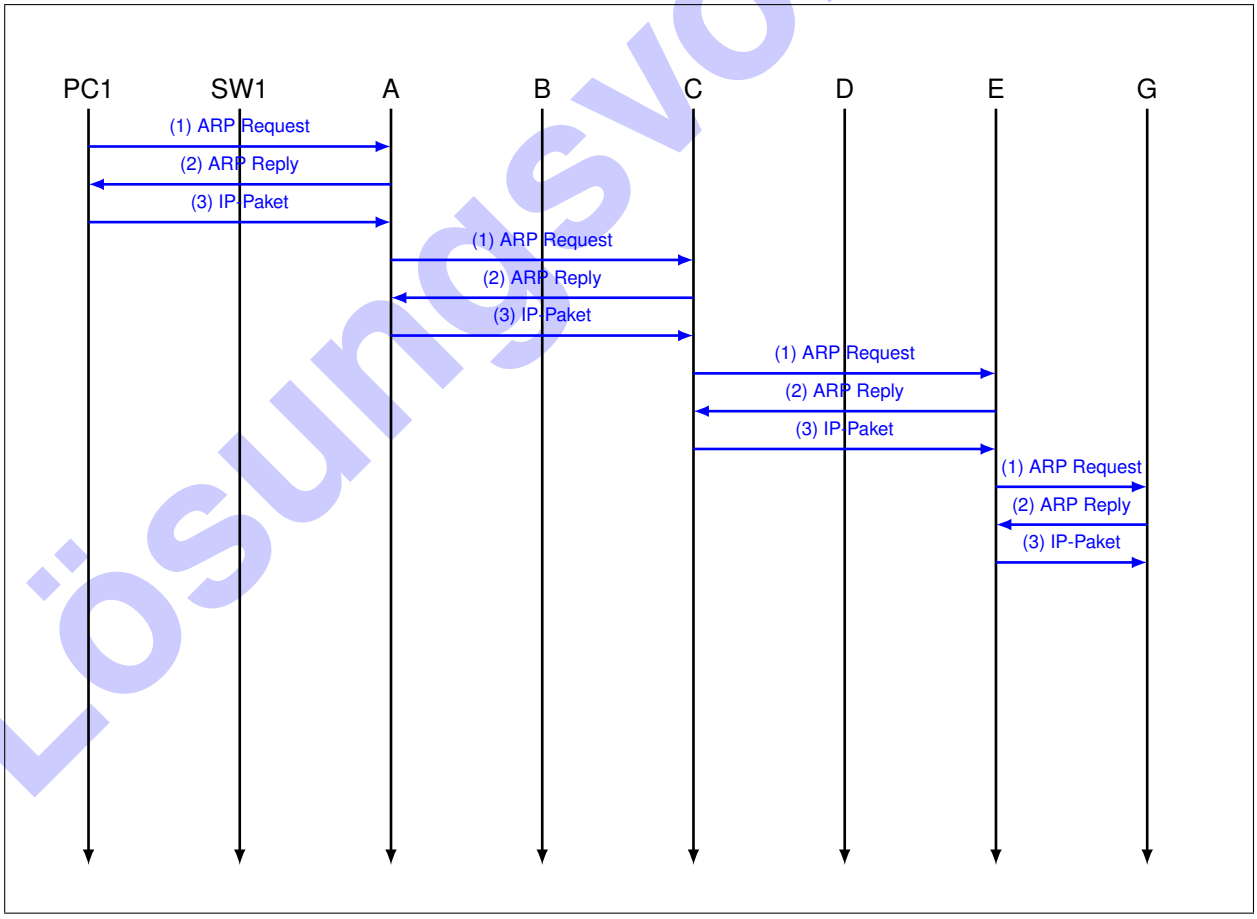


TCP **und** TLS

Wir betrachten nun das Senden des ersten Pakets (des ersten Handshakes).

f) Zeichnen Sie nun *alle* ausgetauschten Rahmen auf dem Pfad zwischen PC1 und dem Server ein, die vor und beim ersten Paket zwischen den Knoten ausgetauscht werden. Das eigentliche IP-Paket samt Payload dürfen Sie mit **P** abkürzen. *Hinweis*: Sie finden einen weiteren Vordruck am Ende der Klausur.





Lösungsvorschlag

0 1 2 3 4

g) Geben Sie für dieses erste Paket die entsprechenden Werte der Headerfelder an den Punkten I bis III in der untenstehenden Tabelle an. Sie können für die IP-Adressen die Namen der jeweiligen Knoten verwenden. Wählen Sie sinnvolle Werte bei frei wählbaren Einträgen. Beachten und ergänzen Sie dabei die NAT-Tabelle von Router *A*.

P	L3-Src	L3-Dst	L4-Src	L4-Dst	TTL
I	PC1	GRNVS	1234	443	64
II	PC1	GRNVS	1234	443	64
III	A.wan1/NAT	GRNVS	1235	443	61

NAT-Tabelle von *A*:

Lokale IP	Lokaler Port	Globaler Port	Protokoll
PC1	8080	1234	TCP
PC1	1234	1235	TCP

0 1

h)* Angenommen, auf dem Pfad zum Server gäbe es ein Problem und eine ICMP “Fragmentation Needed” Meldung würde zum Absender geschickt werden. Begründen Sie, ob diese ankommen würde.

Die ICMP Nachricht enthält die ersten 8 Byte der Nutzlast. Darin sind die TCP-Ports enthalten. Der NAT-Router kann dementsprechend die Nachricht weiterleiten.

Lösungsvorschlag

Aufgabe 6 Videoübertragung (7 Punkte)

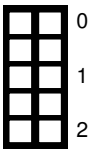
Sie möchten ein großes eSports-Event bei einem großen Streaming Portal anschauen. Ihr Anschluss läuft über IPv4 und hat eine Bitrate von 200 Mbit/s. Sie bemerken (z.B. mit `traceroute`), dass zwischen Ihrem Rechner und dem Server 5 weitere Hops/Router liegen. Der Pfad zum Server ist insgesamt 7000 km lang. Die MTU betrage 1500 B.

a)* Wie groß ist ein Ethernet-Rahmen maximal?

1500 B + 14 B (Ethernet-Header) + 4 B (FCS) = 1518 B

Sie sind etwas zu spät, aber schauen zuerst den Live-Stream des aktuellen Events an. Der Stream wird per UDP über IPv4 übertragen.

b) Mit welcher Latenz findet die Übertragung statt? Geben Sie den Rechenweg an. Geben Sie das Endergebnis in ms an und runden Sie auf 2 Nachkommastellen.



Verzögerung des ersten Pakets:

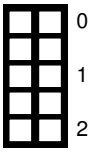
$$t = 6 \cdot t_s + t_p \approx 35{,}56\,\text{ms}$$

$$t_s = \frac{1518\,\text{B}}{200\,\text{Mbit/s}} = 60{,}72\,\mu\text{s}$$

$$t_p = \frac{7000\,\text{km}}{2/3 \cdot c} = 35\,\text{ms}$$

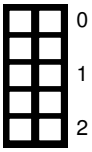
Da Sie leider den Anfang verpasst haben, möchten Sie anschließend noch die Highlights als separates Video herunterladen. Der Film hat eine Größe von 400 MB.

c) Auf wieviele Rahmen muss der Film aufgeteilt werden? Geben Sie den Rechenweg an.



$$\left\lceil \frac{400\,\text{MB}}{(1500 - 20 - 8)\text{B}} \right\rceil = 271740$$

d) Wie viel Zeit vergeht, bis die Übertragung abgeschlossen ist? Geben Sie den Rechenweg an und runden Sie das Ergebnis auf 2 Nachkommastellen.

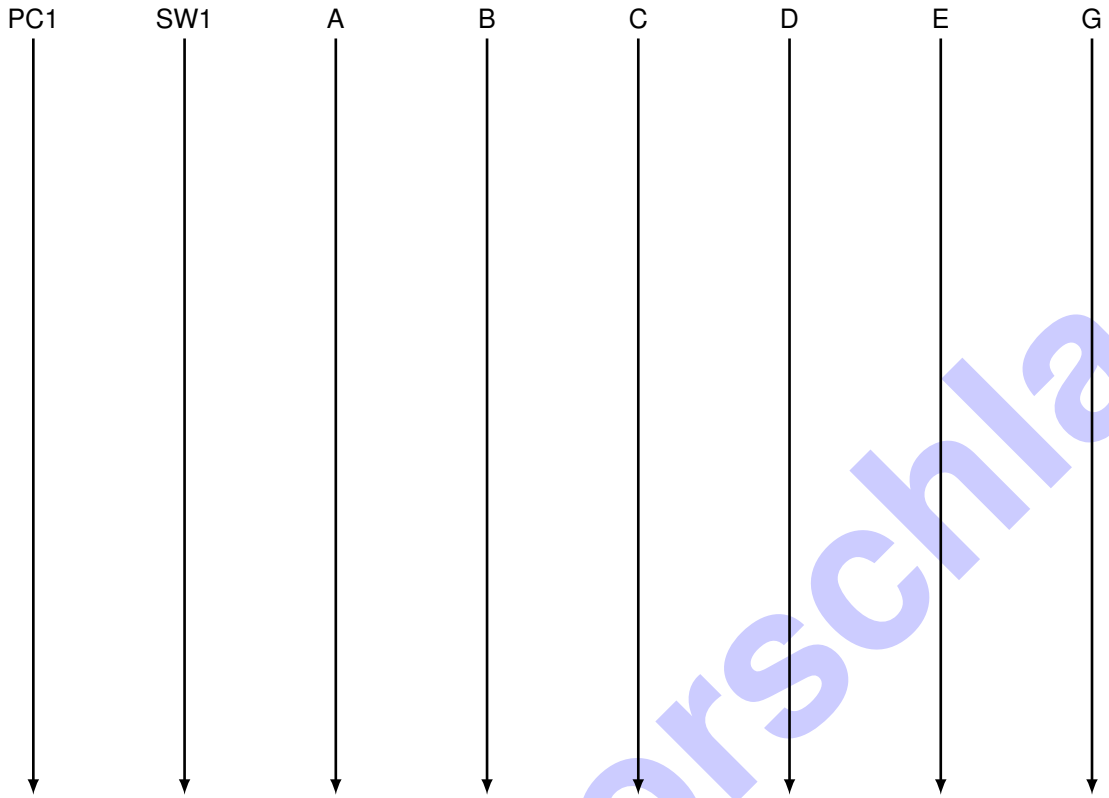


Verzögerung des letzten Pakets:

$$t = (271740 + 6) \cdot t_s + t_p \approx 16{,}53\,\text{s}$$

Lösungsvorschlag

Zusätzlicher Platz für Lösungen. Markieren Sie deutlich die Zuordnung zur jeweiligen Teilaufgabe. Vergessen Sie nicht, ungültige Lösungen zu streichen.



Lösungsvorschlag

Lösungsvorschlag

Lösungsvorschlag