

Eexam

Place student sticker here

Note:

- During the attendance check a sticker containing a unique code will be put on this exam.
- This code contains a unique number that associates this exam with your registration number.
- This number is printed both next to the code and to the signature field in the attendance check list.

Grundlagen Rechnernetze und Verteilte Systeme

Exam: IN0010 / Hausaufgabe 7
Examiner: Prof. Dr.-Ing. Georg Carle

Date: Monday 15th June, 2020
Time: 14:00 – 23:59

Working instructions

- This exam consists of **6 pages** with a total of **2 problems**.
Please make sure now that you received a complete copy of the exam.
- The total amount of achievable credits in this exam is 21.5 credits.
- Detaching pages from the exam is prohibited.
- Allowed resources:
 - one **non-programmable pocket calculator**
 - one **analog dictionary** English ↔ native language
- Subproblems marked by * can be solved without results of previous subproblems.
- **Answers are only accepted if the solution approach is documented.** Give a reason for each answer unless explicitly stated otherwise in the respective subproblem.
- Do not write with red or green colors nor use pencils.
- Physically turn off all electronic devices, put them into your bag and close the bag.

Left room from _____ to _____ / Early submission at _____

Problem 1 Packet Pair Probing (Klausuraufgabe Endterm 2012) (12 credits)

Packet Pair Probing ist ein Verfahren, mit dem sich durch geschickte Ausnutzung von Serialisierungs- und Verzögerungszeiten die Bandbreite eines Linkabschnitts bestimmen lässt. Wir wollen dies anhand des in Abbildung 1.1 dargestellten Beispielnetzwerks nachvollziehen.

Die Knoten 1 und 4 sind mit ihren Routern jeweils über Ethernet mit einer Datenrate von 1 Gbit/s angebunden. Die Verbindung zwischen den Routern 2 und 3 ist jedoch deutlich langsamer. Diese Übertragungsrate r_{23} soll von 1 und 4 bestimmt werden, indem möglichst wenig Last auf der ohnehin langsamen Verbindung erzeugt wird.

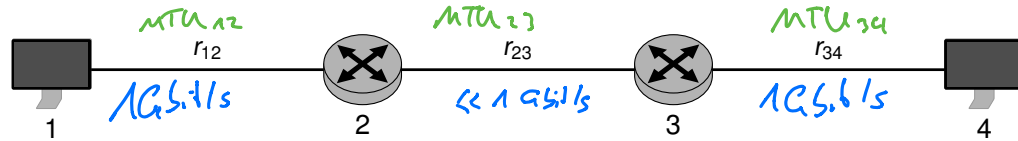


Figure 1.1: Netztopologie

Wir leiten in dieser Aufgabe zunächst allgemein ein Verfahren her, mittels dem Knoten 1 und 4 die gefragte Übertragungsrate bestimmen können. Im Anschluss werten wir das Verfahren für konkrete Zahlenwerte aus und diskutieren mögliche Probleme, die in der Praxis auftreten werden.

- 0 ☐ a)* Geben Sie die Serialisierungszeit $t_s(i, j)$ zwischen zwei benachbarten Knoten i und j in Abhängigkeit der
1 ☐ Paketgröße p und der Übertragungsrate r_{ij} an. *Serialisierungszeit Formel: $t_s = \frac{p}{r}$*

$$t_s(i, j) = \frac{p}{r_{ij}}$$

- 0 ☐ b)* Geben Sie die Ausbreitungsverzögerung $t_p(i, j)$ zwischen zwei benachbarten Knoten i und j in Abhängigkeit der
1 ☐ Distanz d_{ij} an. *Ausbreitungsverzögerung Formel: $t_p = \frac{d}{v}$*

$$t_p(i, j) = \frac{d_{ij}}{v_{co}}$$

Dabei ist v die relative Ausbreitungsgesch. im Medium, c_0 die Lichtgeschwindigkeit im Vakuum

- 0 ☐ c)* Erläutern Sie kurz, wie 1 bei Verwendung von IPv4 die maximale MTU auf dem Pfad nach 4 bestimmen kann.

① Die MTU_{12} auf dem Link 1→2 sei 1 bekannt.

Dieser sendet ein Paket mit dieser (maximalen) Größe und setzt das DF (Don't Fragment) Bit

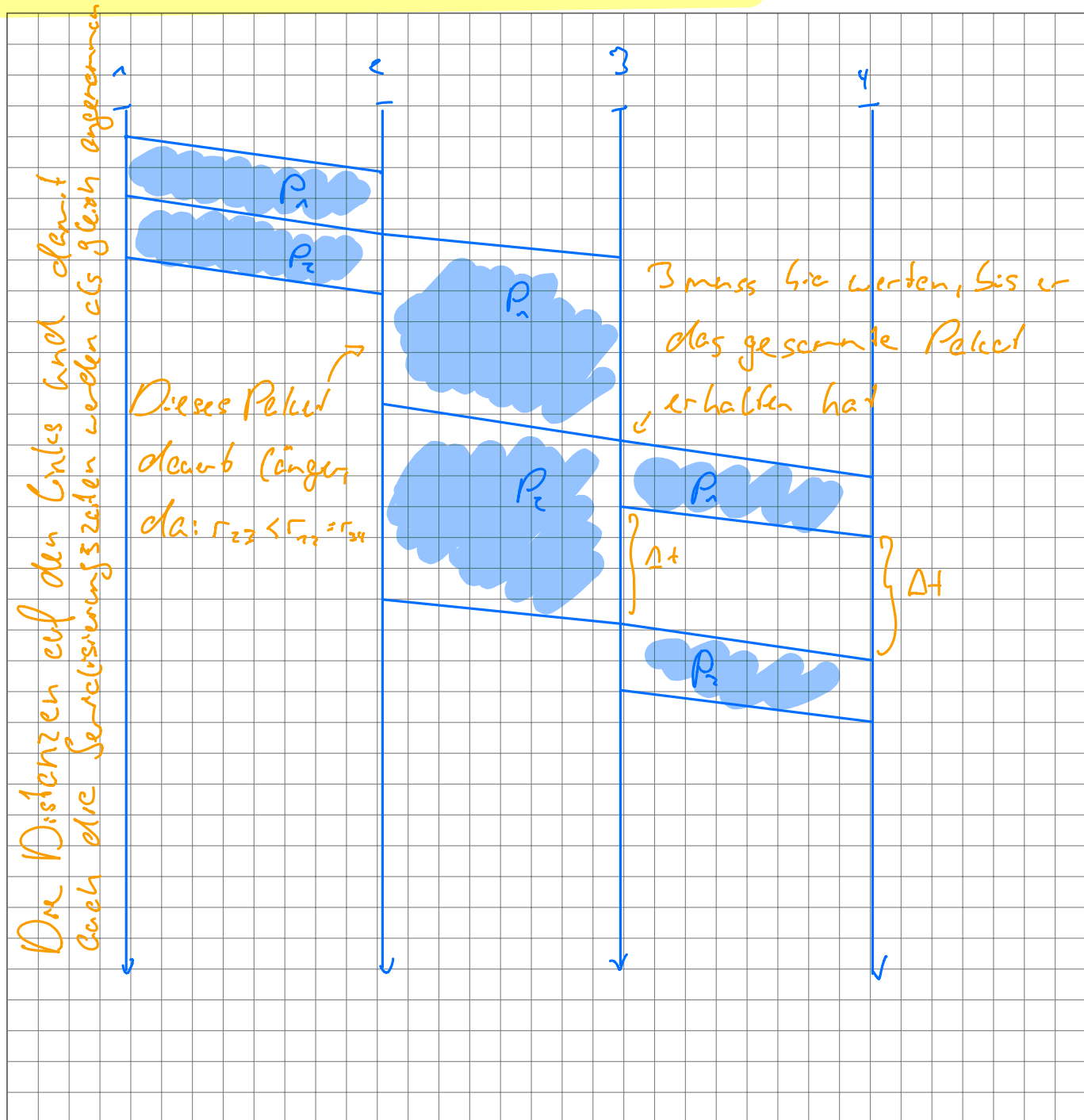
② Falls: $MTU_{23} < MTU_{12}$ wird das Paket verworfen und 1 erhält eine ICMP Nachricht (Typ 3 Code 4), welche MTU_{23} in der Payload enthält

③ Wiederhole es Schritt ① bis das Paket 4 erreicht hat

(Dies wird dadurch sichergestellt, dass 1 keine ICMP-Nachricht dies bezüglich mehr erhält.)

1 sende nun unmittelbar nacheinander zwei Pakete der Länge p an 4. Sie können davon ausgehen, dass sonst kein weiterer Datenverkehr die Übertragung beeinflusst. Die Länge p sei so gewählt, dass keine Fragmentierung notwendig ist. Eventuelle Verarbeitungszeiten an den Knoten können Sie vernachlässigen.

d) Zeichnen Sie ein Weg-Zeit-Diagramm, welches die Übertragung der beiden Pakete qualitativ richtig darstellt. Berücksichtigen Sie dabei insbesondere $r_{23} < r_{12} = r_{34}$ wie eingangs erwähnt.



Durch die geringe Übertragungsrate zwischen 2 und 3 entsteht an Knoten 3 eine Sendepause Δt zwischen den beiden weitergeleiteten Paketen. Diese kann von 4 gemessen und zur Bestimmung der Übertragungsrate zwischen 2 und 3 verwendet werden.

e) Markieren Sie Δt in Ihrer Lösung von Teilaufgabe d). Von welchen Größen hängt Δt ab?

r_{23}, r_{34}, p

Da Δt die Differenz der Serialisierungszeiten von P_1, P_2 ist.

Paketgröße für P_1, P_2

- 0 ☐ 1 ☐
- f) Geben Sie einen Ausdruck für Δt an. Vereinfachen Sie den Ausdruck soweit wie möglich.
- $$\Delta t = \sqrt{s(2,3)} - \sqrt{s(3,4)} = \frac{p}{r_{23}} - \frac{p}{r_{34}}$$
- 0 ☐ 1 ☐
- g) Geben Sie einen Ausdruck für die gesuchte Datenrate r_{23} an. Vereinfachen Sie den Ausdruck soweit wie möglich.
- Nach f.) $\Delta t = \frac{p}{r_{23}} - \frac{p}{r_{34}}$
- $$\Leftrightarrow r_{23} = \frac{p}{\Delta t + \frac{p}{r_{34}}}$$
- Wiederholte Messungen an 4 ergeben einen Durchschnittswert von $\overline{\Delta t} = 1,2 \text{ ms}$ bei einer Paketgröße von $p = 1500 \text{ B}$.
- 0 ☐ 1 ☐
- h) Bestimmen Sie r_{23} als Zahlenwert in Mbit/s.
- $$r_{23} = \frac{p}{\Delta t + \frac{p}{r_{34}}} = \frac{1500 \text{ B} \cdot 8}{1,2 \cdot 10^{-3} \text{ s} + \frac{1500 \text{ B} \cdot 8}{1 \text{ Gbit/s}}} \approx 9,9 \text{ Mbit/s}$$

Problem 2 Drahtthai (9.5 credits) *(Ähnliche Aufgaben kommen häufig in der Klausur vor)*

Gegeben sei der in Abbildung 2.1 dargestellte Hexdump in Network-Byte-Order eines Ethernet-Rahmens, ohne Checksum, welcher im Folgenden analysiert werden soll.

Ethernet header															
0x0000	00	16	3e	ff	ff	ff	00	16	3e	6d	cd	0d	08	00	45 00
0x0010	00	58	9f	47	40	00	40	06	47	33	ac	10	fe	02	ac 10
0x0020	fe	01	00	16	da	e2	02	5d	78	9a	f2	3d	99	17	80 18
0x0030	00	e3	54	70	00	00	01	01	08	0a	b3	13	65	ca	11 82
0x0040	53	20	53	53	48	2d	32	2e	30	2d	74	69	6e	79	73 73
0x0050	68	5f	6e	6f	76	65	72	73	69	6f	6e	20	5a	34	43 53
0x0060	69	31	5a	52	0d	0a									

Figure 2.1: Hexdump eines Ethernet-Rahmens, ohne Checksum, in Network-Byte-Order

Hinweis: Zur Lösung der Aufgabe sind Informationen aus dem Cheatsheet notwendig.

- 0 ☐ 1 ☐
- a)* Markieren Sie in Abbildung 2.1 Beginn und Ende des Ethernet-Headers.
- 0 ☐ 1 ☐
- b) Begründen Sie, durch Markieren und Beschreiben relevanter Headerfelder, welches Protokoll auf Schicht 3 verwendet wird.

EtherType: 0x 0800

Nach Cheatsheet entspricht das: IPv4

c)* Beschreiben Sie, wie die Länge des Headers auf Schicht 3 bestimmt wird. Markieren und benennen Sie dafür relevante Abschnitte in Abbildung 2.1.

0
1

Die Länge des Headers auf Schicht 3 (IPv4) wird durch das Feld IHL angegeben, welches in Vielfachen von 4B angegeben wird.

d)* Markieren Sie alle Schicht 3 Adressen und benennen Sie diese.

0
1

e) Markieren Sie alle in Schicht 3 enthaltenen Extension Header.

0
1

Es existieren keine Extension Header, da es sich auf Schicht 3 um IPv4 handelt.

f) Benennen und beschreiben Sie die drei kleinsten Headerfelder von Schicht 3. Geben Sie zudem die Größe der beschriebenen Headerfelder an.

0
1

Die drei kleinsten Headerfelder des IPv4 Headers sind die Flags zur Fragmentierung mit Länge 1 bit.

0x0015: 0x40 = 0100 0000
 ↓ ↓ ↓
 RES DF MF

RES: reserviertes Feld für zukünftige Anwendungen

DF: do not fragment

MF: more fragments

g) Falls es eine L3-SDU gibt, geben Sie ihren Typ an und begründen Sie die Angabe. Andernfalls, legen Sie Ihren Gedankengang dar und erörtern wie es zu dieser Situation kommen konnte.

0
1

Das Protocol Field des Headers ist 0x06, damit ist die L3-SDU TCP
Der offset 0x0017

h) Die Bytes 0x0042 und Folgende sind Payload von Schicht 4. Geben Sie die ASCII Darstellung der ersten 7 B der Payload an.

0
1

0x0042: 53 | 53 | 48 | 2d | 72 | 2e | 70
 s | s | H | - | z | . | o

i) Um welches Protokoll der Anwendungsschicht handelt es sich also vermutlich und wozu wird dieses Protokoll verwendet?

0
1

Es handelt sich um SSH-2.0, welches verschlüsselt

Remote Access einer Konsolensitzung ermöglicht. (Vgl. Programmieraufgaben)

This image shows a full page of blank graph paper. The grid consists of small, equal-sized squares formed by thin, light gray lines. The grid covers the entire area of the page, leaving no margins or other markings.