Musterlösung der Abschlussklausur Moderne Netzstrukturen

20. Mai 2015

Name:
Vorname:
Matrikelnummer:
Mit meiner Unterschrift bestätige ich, dass ich die Klausur selbständig
bearbeite und das ich mich gesund und prüfungsfähig fühle.
Mir ist bekannt, dass mit dem Erhalt der Aufgabenstellung die Klausur als
angetreten gilt und bewertet wird.
Unterschrift:

- Tragen Sie auf allen Blättern (einschließlich des Deckblatts) Ihren Namen, Vornamen und Ihre Matrikelnummer ein.
- Schreiben Sie Ihre Lösungen auf die vorbereiteten Blätter. Eigenes Papier darf nicht verwendet werden.
- Legen Sie bitte Ihren Lichtbildausweis und Ihren Studentenausweis bereit.
- Als Hilfsmittel ist ein selbständig vorbereitetes und handschriftlich einseitig beschriebenes DIN-A4-Blatt zugelassen.
- Als Hilfsmittel ist ein Taschenrechner zugelassen.
- Mit Bleistift oder Rotstift geschriebene Ergebnisse werden nicht gewertet.
- Die Bearbeitungszeit beträgt 90 Minuten.
- Schalten Sie Ihre Mobiltelefone aus.

Bewertung:

Aufgabe:	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	Σ	Note
Maximale Punkte:	4	7	6	4	6	7	6	6	7	6	6	10	15	90	
Erreichte Punkte:															

Aufgabe 1)

Maximale Punkte: 2+2=4

Der preußische optische Telegraf (1832-1849) war ein telegrafisches Kommunikationssystem zwischen Berlin und Koblenz in der Rheinprovinz.

Behördliche und militärische Nachrichten konnten mittels optischer Signale über eine Distanz von fast $550\,\mathrm{km}$ via 62 Telegrafenstationen übermitteln werden.

Jede Station verfügte über 6 Telegrafenarme mit je 4 Positionen zur Kodierung.

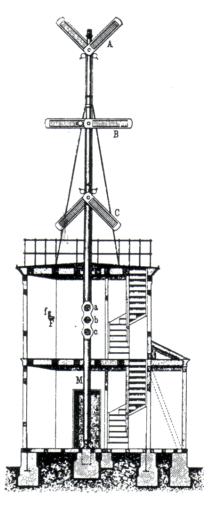
a) Datentransferrate: Wie viele Bits können pro Sekunde übertragen werden, wenn man alle 10 Sekunden eine neue Einstellung der Telegrafenarme vornehmen kann?

Mit 6 Flügeln und 4 Positionen pro Flügel gibt es $4^6 = 4096$ Flügelpositionen. damit kann man 12 Bits darstellen.

$$Datentransferrate = \frac{12 \text{ Bits}}{10 \text{ S}} = 1.2 \text{ Bit/s}$$

b) Latenz: Wie groß ist die Ende-zu-Ende-Verzögerung, wenn jede Station 1 Minute für die Weiterleitung benötigt? Einfacher gefragt: Wie lange dauert die Übertragung einer Nachricht von Berlin nach Koblenz?

Bei 62 Stationen müssen 61 Stationen weiterleiten, also benötigt man 61 Minuten.



Punkte:

N	0	m	0	
1 N	1		_	

Vorname:

Matr.Nr.:

Aufgabe 2)

Punkte:

Maximale Punkte: 7

Ein Bild enthält 2000x1000 Pixel. Pro Pixel sind 2 Bytes für die Repräsentation der Farbinformation nötig. Nehmen Sie an, dass das Bild unkomprimiert vorliegt. Wie lange dauert die Übertragung des Bildes via...

Der erste Schritt ist die Größe des Bildes in Bits zu ermitteln.

$$2000 * 1000 Pixel = 2.000.000 Pixel$$

 $2.000.000 Pixel * 2 Bytes/Pixel = 4.000.000 Bytes$
 $4.000.000 Bytes * 8 = 32.000.000 Bits$

a) Modem mit 56 kbps Datendurchsatzrate?

$$\frac{32.000.000 \, \text{Bits}}{56.000 \, \text{Bits/s}} \approx 571,43 \, \text{s}$$

b) DSL mit 8 Mbps Datendurchsatzrate?

$$\frac{32.000.000\,\mathrm{Bits}}{8.000.000\,\mathrm{Bits/s}} = 4\,\mathrm{s}$$

c) Ethernet mit 1 Gbps Datendurchsatzrate?

$$\frac{32.000.000\,\mathrm{Bits}}{1.000.000.000\,\mathrm{Bits/s}} = 0,032\,\mathrm{s}$$

Aufgabe 3)

Punkte:

Maximale Punkte: 3+3=6

Eine MP3-Datei mit einer Dateigröße von $30*10^6$ Bits soll von Endgerät A zu Endgerät B übertragen werden. Die Signalausbreitungsgeschwindigkeit beträgt $200.000\,\mathrm{km/s}$. A und B sind direkt durch eine $5.000\,\mathrm{km}$ lange Verbindung miteinander verbunden. Die Datei wird als eine einzelne $30*10^6$ Bits große Nachricht übertragen. Es gibt keine Header oder Trailer ($Anh\ddot{a}nge$) durch Netzwerkprotokolle.

Berechnen Sie die Übertragungsdauer (Latenz) der Datei für folgende Datentransferraten zwischen beiden Endgeräten...

a) 16 Mbps

Dateigröße: 30.000.000 Bits
Datentransferrate: 16.000.000 Bits/s

Ausbreitungsverzögerung = 5.000.000 m / 200.000.000 m/s = 0.025 s Übertragungsverzögerung = 30.000.000 Bits / 16.000.000 Bits/s = 1.875 s Wartezeit = 0 s

Latenz = Ausbreitungsverzögerung + Übertragungsverzögerung + Wartezeit = 0,025 s + 1,875 s = 1,9 s

b) 100 Mbps

Dateigröße: 30.000.000 Bits
Datentransferrate: 100.000.000 Bits/s

Ausbreitungsverzögerung = 5.000.000 m / 200.000.000 m/s = 0.025 s Übertragungsverzögerung = 30.000.000 Bits / 100.000.000 Bits/s = 0.3 s Wartezeit = 0 s

Latenz = Ausbreitungsverzögerung + Übertragungsverzögerung + Wartezeit = 0,025 s + 0,3 s = 0,325 s

Name: Vorname: Matr.Nr.:	
--------------------------	--

Aufgabe 4)

Punkte:

Maximale Punkte: 2+2=4

Berechnen Sie für jede der in Aufgabe 3 genannten Alternativen (Datentransferraten) das Volumen der Netzwerkverbindung. Stellen Sie sich vor die Verbindung ist wie ein Puffer. Was ist die maximale Anzahl an Bits, die sich zwischen Sender und Empfänger in der Leitung befinden können.

Die Eckdaten von Aufgabe 3 sind alle unverändert.

 $\label{eq:Distanz:} \begin{array}{c} \text{Distanz: } 5.000.000\,\mathrm{m} \\ \text{Signalausbreitungsgeschwindigkeit: } 200.000.000\,\mathrm{m/s} \end{array}$

a) 16 Mbps

Die Ausbreitungsverzögerung (0,025 s) wurde in Aufgabe 3 a ausgerechnet.

Übertragungsverzögerung und Wartezeit sind nicht relevant hier.

16.000.000 Bits/s * 0.025 s = 400.000 Bits

b) 100 Mbps

Die Ausbreitungsverzögerung (0,025 s) wurde in Aufgabe 3 b ausgerechnet.

Übertragungsverzögerung und Wartezeit sind nicht relevant hier.

100.000.000 Bits/s * 0,025 s s = 2.500.000 Bits

${f A}$ ι	ufgabe 5)	Punkte:
Maxi	male Punkte: 1+1+1+2+1=6	
a)	Nennen Sie zwei Leitungscodes, die zwei Sig NRZ , $NRZI$, $Unip.\ RZ$, $Manchester$,	
b)	Nennen Sie zwei Leitungscodes, die drei Sig $MLT3,\ RZ,\ AMI,\ B8ZS$	nalpegel verwenden.
c)	Nennen Sie zwei Leitungscodes, die einen Sig Bit garantieren. RZ, Manchester, Manchester II, Diff. Manchester	
d)	Warum garantieren nicht alle Leitungscodes tragenen Bit? Kommt es zum Signalpegelwechsel bei jede Leitungscodes schlecht.	
e)	Nennen Sie zwei Leitungscodes, die garant gleichverteilt ist. AMI, B8ZS, Manchester, Manchester II	ieren, das die Belegung der Signalpege

Matr.Nr.:

Vorname:

Name:

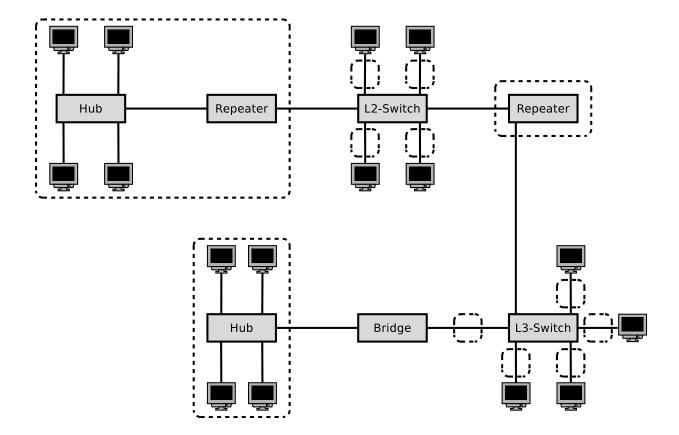
Name:	Vorname:	Matr.Nr.:
Aufgab	e 6)	Punkte:
Maximale Punkte	: 2+1+2+2=7	
a) Was ist die	Aufgabe von Bridges in Com	puternetzen?
in ein ander	1 0	leiten Rahmen von einem physischen Netz udem untersuchen Bridges die Rahmen mit
•	Hauptunterschied zwischen E $tches\ sind\ Bridges\ mit > 2\ Section$	m Bridges~und~Layer-2-Switches?
c) Was ist ein	Spannbaum?	
_	oaum (Spanning Tree) ist ein er kreisfrei ist, weil Kanten ei	n Teilgraph des Graphen, der alle Knoten ntfernt wurden
,		(BPDU) und wofür wird sie verwendet?
Unit (BPD) benachbarte	U). Sie werden im Datenfeld	ommunizieren, heißen Bridge Protocol Data von Ethernet-Rahmen via Broadcast an die DUs tauschen Bridges Informationen über

Aufgabe 7)

Punkte:

Maximale Punkte: 6

Zeichnen Sie die Kollisionsdomänen in die abgebildete Netzwerktopologie.



Name:	:	Vorname:	Matr.Nr.:
\mathbf{A} u	ıfgabe 8)		Punkte:
Maxin	nale Punkte: 1+1+	1+3=6	
i			nmen zu markieren, ist die Längenangabe roblem, dass bei dieser Methode entstehen
(es Nutzdaten im Rahmen enthält, während pfänger das Ende des Rahmens nicht mehr
,	,	die Grenzen der Rah nnen Sie einen Nachte	amen zu markieren, ist das Zeichenstopfen eil dieser Methode.
1	Wegen der engen A	nlehnung an die ASC	II-Zeichenkodierung.
,		ctuelle Protokolle der ert und nicht Byte-ori	Sicherungsschicht, wie z.B. Ethernet und entiert?
1	Damit beliebige Zei	chensätze verwendet	werden können.
d) V	Welche Information	en enthält ein Ethern	et-Rahmen?
	☐ IP-Adresse des S		
	MAC-Adresse de Hostmanne des Er		
	☐ Hostname des En☐ Information weld	nprangers ches Transportprotoko	oll verwendet wird
		n Empfänger zu synch	
_	☐ Port-Nummer de		
_	⊠ CRC-Prüfsumme		
		ches Anwendungsprote	okoll verwendet wird
	⊠ VLAN-Tag ⊠ MAC-Adresse de	s Empfängers	
_	□ IP-Adresse des E	. 0	
			Vermittlungsschicht verwendet wird
	☐ Hostname des Se		<u>~</u>
			dium übertragen werden
	\square Port-Nummer de	s Senders	

Name:	Vorname:	Matr.Nr.:
carre.	, or manne.	1,10001.1,11

${f Aufgabe}$ ${f 9}$	"
-----------------------	---

Punkte:

Maximale Punkte: 3+4=7

a) Fehlerkorrektur via vereinfachtem Hamming-Code (Hamming-ECC-Verfahren). Berechnen Sie die zu übertragene Nachricht (Nutzdaten inklusive Prüfbits).

Nutzdaten: 10111110

Schritt 1: Positionen der Prüfbits ermitteln:

Schritt 2: Werte der Prüfbits berechnen:

Schritt 3: Werte der Prüfbits in die Übertragung einfügen:

```
Position: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 zu übertragende Daten: 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0
```

b) Fehlerkorrektur via vereinfachtem Hamming-Code (Hamming-ECC-Verfahren). Überprüfen Sie, ob die empfangene Nachricht korrekt übertragen wurde.

Empfangene Nachricht: 101110100010

```
empfangene Daten: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12
1 0 1 1 1 0 1 0 0 0 1 0
```

Die Prüfbits sind die Positionen 1, 2, 4 und 8. Die empfangene Nutzdatenbits mit dem Wert 1 sind Positionen 3, 5, 7 und 11.

```
0011 Position 3
0101 Position 5
0111 Position 7
XOR 1011 Position 11
-----
1010 Prüfbits berechnet
XOR 1010 Prüfbits empfangen
-----
0000 => Korrekte Übertragung
```

Name:	Vorname:	Matr.Nr.:

Aufgabe 10)

Punkte:

Maximale Punkte: 1+1+1+1+1+1=6

a) Warum ist Flusskontrolle für den Empfänger wichtig?

Langsame Empfänger sollen nicht mit Rahmen überschüttet werden, denn dadurch würden Rahmen verloren gehen. Via Flusskontrolle steuert der Empfänger die Sendegeschwindigkeit des Senders dynamisch und stellt so und die Vollständigkeit der Datenübertragung sicher.

- b) Wie reagiert der Sender bei Stop-and-Wait-Protokollen, wenn ein Timeout auftritt? Der Rahmen wird erneut gesendet.
- c) Warum ist es ausreichend, wenn die Sequenznummer bei Stop-and-Wait-Protokollen nur ein Zeichen groß ist?

Nachdem ein Rahmen übertragen wurde, wartet der Sender auf ein ACK. Sendet der Empfänger ein ACK, enthält es die Sequenznummer des nächsten erwarteten Rahmens.

- d) Wie verhält sich der Empfänger, wenn er einen Rahmen doppelt empfängt? Der Empfänger verwirft Duplikate, bestätigt sie aber beim Sender.
- e) Was ist der Nachteil von Stop-and-Wait-Protokollen?

 Geringer Durchsatz verglichen mit der Leitungskapazität.
- f) Was ist der Vorteil von Schiebefensterprotokollen (Sliding-Window-Protokollen), verglichen mit Stop-and-Wait-Protokollen?

Bei Schiebefensterprotokollen wird die Leitungs- und Empfangskapazität besser ausgelastet.

Name: Vorname: Matr.Nr.:

Aufgabe 11)

Punkte:

Maximale Punkte: 3+3=6

In jeder Teilaufgabe überträgt ein Sender ein IP-Paket an einen Empfänger. Berechnen Sie für jede Teilaufgabe die Subnetznummern von Sender und Empfänger und geben Sie an, ob das IP-Paket während der Übertragung das Subnetz verlässt oder nicht.

a)

Sender: 11010101.10011001.01010101.10110111 213.153.85.183 Netzmaske: AND 11111111.1111111.11111111.11110000 255.255.255.240

Empfänger: 11010101.10011001.01010101.10111011 213.153.85.187 Netzmaske: AND 111111111.11111111.1111111.11110000 255.255.255.240

Präambel = 11 => Klasse C Subnetznummer des Senders? 11 Subnetznummer des Empfängers? 11 Verlässt das IP-Paket das Subnetz [ja/nein]? nein

b)

Sender: 10110101.10011001.01010000.10110111 181.153.80.183 Netzmaske: AND 11111111.1111111.11100000.0000000 255.255.248.0

10110101.10011001.01000000.00000000 2 => Subnetznummer

Empfänger: 10110101.10011001.01010101.11100110 181.153.85.230 Netzmaske: AND 11111111.1111111.11100000.0000000 255.255.248.0

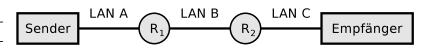
10110101.10011001.01000000.00000000 2 => Subnetznummer

Präambel = 10 => Klasse B Subnetznummer des Senders? 2 Subnetznummer des Empfängers? 2 Verlässt das IP-Paket das Subnetz [ja/nein]? nein

Aufgabe 12)

Maximale Punkte: 10

Es sollen 4.000 Bytes Nutzdaten via IP-Protokoll übertragen werden.

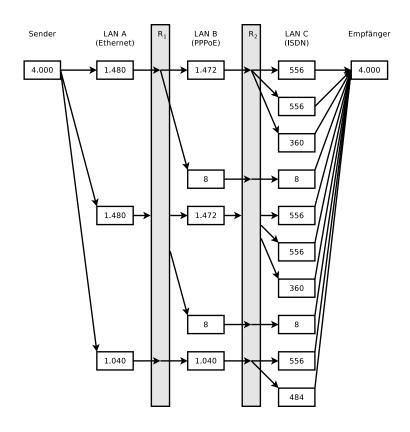


Punkte:

Das IP-Paket muss fragmentiert werden, weil es über mehrere physische Netzwerke transportiert wird, deren $MTU < 4.000 \, \mathrm{Bytes}$ ist.

	LAN A	LAN B	LAN C
Vernetzungstechnologie	Ethernet	PPPoE	ISDN
MTU [Bytes]	1,500	1,492	576
IP-Header [Bytes]	20	20	20
max. Nutzdaten [Bytes]	1,480	1,472	556

Zeigen Sie grafisch den Weg, wie das Paket fragmentiert wird und wie viele Bytes Nutzdaten jedes Fragment enthält.



Name: Vorname: Matr.Nr.:	
--------------------------	--

Au	fgal	he	13	١
Au.	ıgaı		\mathbf{TO}_{j}	

Punkte:											

Maximale Punkte: 15
Welches Protokoll...

- a) löst logische Adressen in physische Adressen auf? ARP
- b) ermöglicht Routing innerhalb autonomer Systeme via Bellman-Ford-Algorithmus? RIP
- c) bietet Überlastkontrolle (Congestion Control) und Flusskontrolle (Flow Control)? TCP
- d) ermöglicht Routing innerhalb autonomer Systeme via Dijkstra-Algorithmus? OSPF
- e) ermöglicht die Zuweisung der Netzwerkkonfiguration an Netzwerkgeräte? DHCP
- f) <u>vermeidet</u> (avoids) Kollisionen in physischen Netzen? CSMA/CA
- g) ermöglicht die <u>verschlüsselte</u> Fernsteuerung von Computern? SSH
- h) ermöglicht die <u>unverschlüsselte</u> Fernsteuerung von Computern? Telnet
- i) realisiert verbindungslose Interprozesskommunikation? UDP
- j) tauscht Diagnose- und Fehlermeldungen aus? ICMP
- k) reduziert ein Computernetz zu einem kreisfreien Baum? Spanning Tree Protocol (STP)
- 1) <u>erkennt</u> (detects) Kollisionen in physischen Netzen? CSMA/CD
- m) ermöglicht den unverschlüsselten Download und Upload von Dateien? FTP
- n) ermöglicht das Austauschen (Ausliefern) von Emails? SMTP oder POP3
- o) löst Domainnamen in logische Adressen auf? DNS