

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: Freitag, 6. Oktober 2017

Prüfer: Prof. Dr.-lng. Georg Carle **Uhrzeit:** 13:30 – 15:00

	A 1	A 2	A 3	A 4	A 5	A 6
1						
II						

Bearbeitungshinweise

- · Diese Klausur umfasst
 - 16 Seiten mit insgesamt 6 Aufgaben sowie
 - eine beidseitig bedruckte Formelsammlung.

Bitte kontrollieren Sie jetzt, dass Sie eine vollständige Angabe erhalten haben.

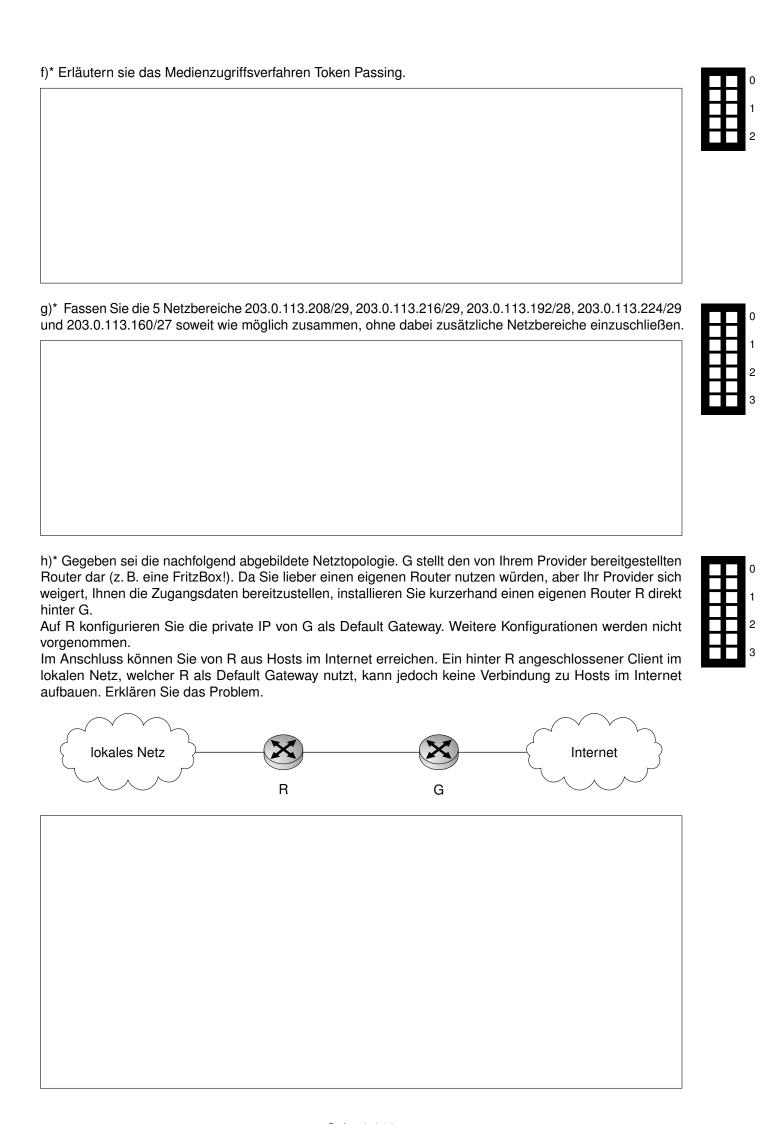
- Das Heraustrennen von Seiten aus der Prüfung ist untersagt.
- Mit * gekennzeichnete Teilaufgaben sind ohne Kenntnis der Ergebnisse vorheriger Teilaufgaben lösbar.
- Es werden nur solche Ergebnisse gewertet, bei denen der Lösungsweg erkennbar ist. Auch Textaufgaben sind grundsätzlich zu begründen, sofern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

Aufgabe 1 Kurzaufgaben (17 Punk	Aufgabe 1	Kurzaufgaben	(17 Punkte
---------------------------------	-----------	--------------	------------

Die nachfolgenden Teilaufgaben sind jeweils unabhängig voneinander lösbar.

0			
1			

	TCP/IP-Schicht	W	Verschlüsselungsschicht	
	Sicherheitsschicht		Benutzerschicht	
)* Erklä	ren Sie detailliert die Fur	nktionsweise vo	on Traceroute.	
* Wozu	dient ARP?			
)* Erläu	tern Sie den Unterschied	ł zwischen Abt	astung und Quantisierung.	
)* Erläu	tern Sie den Unterschied	zwischen Abt	astung und Quantisierung.	
)* Erläu	tern Sie den Unterschied	d zwischen Abt	astung und Quantisierung.	
)* Erläu	tern Sie den Unterschied	d zwischen Abt	astung und Quantisierung.	
)* Erläu	tern Sie den Unterschied	d zwischen Abt	astung und Quantisierung.	
			astung und Quantisierung. em Resolver und einem Nameserver.	



Aufgabe 2 NAT und statisches Routing (13 Punkte)

Gegeben sei die Netztopologie aus Abbildung 2.1. PC1 und PC2 sind Teil eines privaten Netzes, welches über R1 an das Internet angebunden ist. PC1 sendet eine Nachricht an den Server SRV1. Die Abbildung zeigt relevante Headerteile dieser Nachricht an drei unterschiedlichen Stellen im Netz.

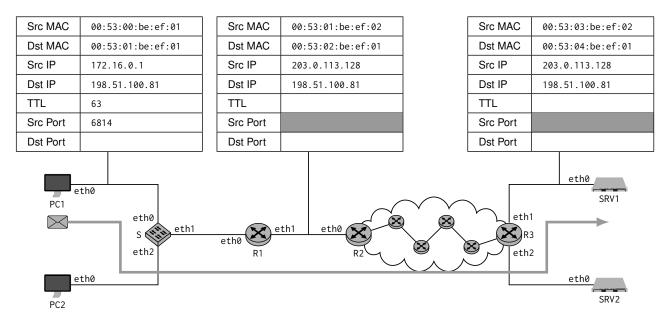
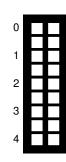


Abbildung 2.1: Netztopologie (ausgegraute Felder müssen nicht ausgefüllt werden)



a)* Bestimmen Sie die L2- und L3-Adressen der Geräte in Abbildung 2.1. Tragen Sie die entsprechenden Adressen vollständig in der untenstehenden Tabelle ein. Adressen, die nicht aus Abbildung 2.1 hervorgehen, markieren Sie durch einen Strich (—).

L2-Adressen		L3-Adressen	
PC1.eth0	ı	PC1.eth0	
S.eth0		S.eth0	
S.eth1	:	S.eth1	
R1.eth0	ı	R1.eth0	
R1.eth1	ı	R1.eth1	
R2.eth0	ı	R2.eth0	
R3.eth1	ı	R3.eth1	
SRV1.eth0	:	SRV1.eth0	



b)* Vervollständigen Sie die Time-to-Live in Abbildung 2.1.



c)* Vervollständigen Sie den Destination Port in Abbildung 2.1 unter der Annahme, dass PC1 mit der gesendeten Nachricht eine verschlüsselte Verbindung zu einer Webseite auf SRV1 aufzubauen versucht.

Tabelle 2.1 zeigt den Inhalt der NAT-Tabelle von R1 vor dem Verbindungsversuch durch PC1.

d)* Ergänzen Sie die Tabelle um den entstehenden Eintrag, sobald PC1 das erste Paket an SRV1 sendet. **Hinweis:** Werfen Sie noch mal einen Blick auf Abbildung 2.1. Sollte ein Eintrag nicht eindeutig bestimmt sein, treffen Sie eine sinnvolle Wahl.



Private IP	Privater Src Port	Öffentlicher Src Port
172.16.0.2	6812	6812
172.16.0.2	6813	6813
172.16.0.2	6814	6814

Tabelle 2.1: NAT-Tabelle von R1

Erläutern Sie im [Detail, wie R1 unter	scheidet, ob die A	intwort für PC1 od	er PC2 bestimmt ist	
	Detail, welche Mod Werte sofern einder		der Antwort von S	RV1 vornehmen mu	SS.
igabe kolikietei	verte solem emdet	ang bestimmi,			

Aufgabe 3 Dynamisches Routing (19 Punkte)

Gegeben sei das in Abbildung 3.1 dargestellte Netzwerk. Als Routingprotokoll werde RIP verwendet. Die Tabellen neben / oberhalb der Router stellen die Routingtabelle des jeweiligen Routers dar. Dabei stehen **Dst** für den jeweiligen Ziel-Router, **NH** für den jeweiligen NextHop und **Cost** für die Kosten zum jeweiligen Ziel.

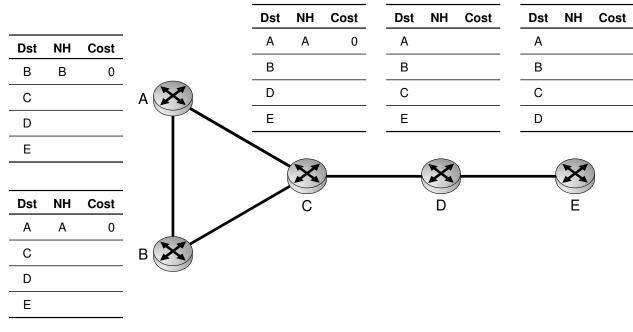


Abbildung 3.1: Topologie
a)* Welche Metrik verwendet RIP? (Ohne Begründung)
b)* RIP ist ein Distanz-Vektor-Protokoll. Erläutern Sie den Unterschied zu Link-State-Protokollen.
c)* RIP gehört zur Klasse der Interior-Gateway-Protokolle. Erläutern Sie den Unterschied zu Exte Gateway-Protokollen.
d)* Inwiefern sind Netzwerke, deren Router ausschließlich RIP als Routingprotokoll verwenden, in der Gr
beschränkt?

e)* Welche Information enthalten Routingupdates bei RIP?	
)* Begründen Sie, ob RIP stets die kürzeste Route (im Sinn zwischen Quelle und Ziel liegender Router) vählt.	B
g)* Begründen Sie, ob RIP stets die schnellste Route (im Sinn von Übertragungsrate) zu einem Ziel wählt.	
n) Vervollständigen Sie die Routingtabellen der Router in Abbildung 3.1 (ohne Angabe von Zwischenschritten), so dass ein Netzwerk kürzester Pfade gemäß der Metrik von RIP entsteht.	F
Es falle nun der Link zwischen Router D und E aus. Router D bemerkt den Ausfall offensichtlich sofort. Beantworten Sie die nachfolgenden Fragen in der gegebenen Reihenfolge.	E
) Router D sendet ein periodisches Update. Beschreiben Sie die Auswirkungen auf die Router A, B und C.	
) Router A sendet nun ein periodisches Update. Beschreiben Sie die Auswirkungen auf die Router B, C und D.	B
	E
x) Beschreiben Sie das auftretende Problem sowie dessen Lösung.	

Aufgabe 4 Huffman (22 Punkte)

In dieser Aufgabe betrachten wir eine vereinfachte Version des ITU T.30 Protokolls, bekannt als Telefax. Dieses verwendet eine Kombination aus Lauflängenkodierung (RLE) und Huffman-Code. Die Lauflängenkodierung soll beginnend bei "weiß" abwechselnd die Anzahl der weißen und schwarzen Pixel angeben. Wir betrachten zunächst die Pixelgrafik in Abbildung 4.1.

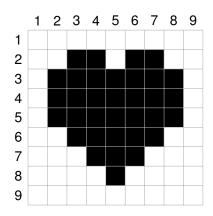
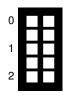


Abbildung 4.1: Pixelgrafik



a)* Bestimmen Sie das Ergebnis der Lauflängenkodierung.

	11, 2,		
	, _,		
1			



b) Bestimmen Sie die Auftrittswahrscheinlichkeiten p_i , der einzelnen RLE-Codewörter.

	I		
RLE	p_i		

		ffman-Codewörter zu			
rstelle	n Sie ein Codebud	h für den Huffman-C	code.		
	n Sie ein Codebud	h für den Huffman-C	code.		
		h für den Huffman-C	ode.		
		h für den Huffman-C	ode.		
		h für den Huffman-C	code.		
		h für den Huffman-C	ode.		
		h für den Huffman-C	code.		
		h für den Huffman-C	code.		
		h für den Huffman-C	code.		
		h für den Huffman-C	code.		
		h für den Huffman-C	code.		



f) Bestimmen Sie den Kompressionsfaktor gegenüber einer direkten Übertragung, bei der jedes Pixel mit 1 bit ("schwarz" oder "weiß") übertragen wird.

Wir betrachten nun im Folgenden den Huffman Baum aus Abbildung 4.2. Wir gehen davon aus, dass dieser benutzt wird, um eine gedächtnislose Quelle mit dem Alphabet $\mathcal{A} = \{a, b, c\}$ zu kodieren. Die Auftrittswahrscheinlichkeiten p_i der Zeichen $i \in \mathcal{A}$ sind ebenfalls in der Abbildung eingezeichnet.

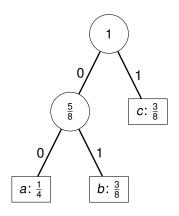
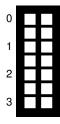


Abbildung 4.2: Huffman Baum



g)* Begründen Sie, wieviel bit ein uniformer Code durchschnittlich zur Kodierung eines Zeichens benötigt.





h)* Bestimmen Sie den Infomationsgehalt $I(p_i)$ der Zeichen $i \in A$

Hinweis: Alle Ergebnisse sind vollständig auszurechnen. Nutzen Sie ggf. die Plots am Cheatsheet zur Bestimmung von Zahlenwerten.

) Bestimmen Sie die Entropie der Quelle. Hinweis: Alle Ergebnisse sind vollständig auszurechnen.			
j)* Bestimmen Sie die dı	rchschnittliche Huffman-Codewortl	änge.	
Hinweis: Alle Ergebniss	e sind vollständig auszurechnen.		
Hinweis: Alle Ergebniss	e sind vollständig auszurechnen.		
Hinweis: Alle Ergebniss	e sind vollständig auszurechnen.		
Hinweis: Alle Ergebniss	e sind vollständig auszurechnen.		
Hinweis: Alle Ergebniss	e sind vollständig auszurechnen.		
Hinweis: Alle Ergebniss	e sind vollständig auszurechnen.		
Hinweis: Alle Ergebniss	e sind vollständig auszurechnen.		
Hinweis: Alle Ergebniss	e sind vollständig auszurechnen.		

Aufgabe 5 Wireshark (12 Punkte)

Gegeben sei das Netzwerk aus Abbildung 5.1. PC1 und PC2 sind über den Ethernet-Switch S mit Router R verbunden.

Srv sende nun ein Paket an PC1. Der betreffende Ethernet-Rahmen werde unmittelbar nach dem Ethernet-Interface von Srv abgegriffen und ist in Abbldung 5.2 dargestellt.

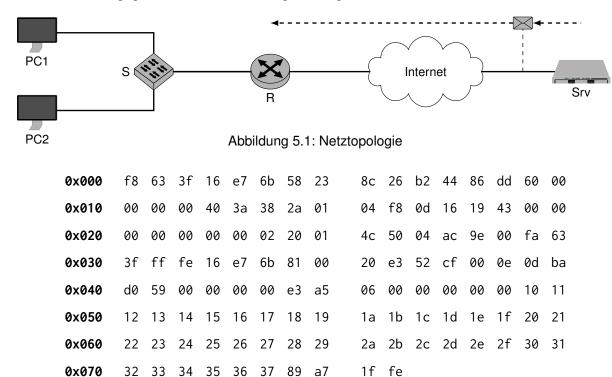
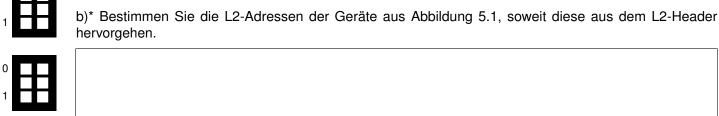


Abbildung 5.2: Ethernet-Rahmen zwischen Srv und R inkl. Checksumme

Zu allen Teilaufgaben ist eine kurze Begründung anzugeben, z.B. Angabe oder Markierung des betreffenden Headerfelds, Hinweis auf die Bedeutung des jeweiligen Felds, etwaige Skalierung von Feldern etc.

Hinweis: Verwenden Sie zur Lösung die am Cheatsheet abgedruckten Header und Informationen.



a)* Markieren und beschriften Sie alle Felder von Schicht 2 in Abbildung 5.2.

c)* Der Ethertype ist 0x86dd, das IP-Versions-Feld weißt auf IPv6 hin. Begründen Sie, weswegen alleine aus dem Versions-Feld ohne Kenntnis des Ethertypes nicht auf IPv6 geschlossen werden kann.

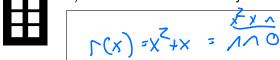
d) Bestimmen Sie die Quell- und Zieladresse auf Schicht 3 des Pakets in ihrer üblichen Schreibweise.	1
e) Begründen Sie, ob die Zieladresse aus Teilaufgabe d) die Adresse von PC1, S oder R ist.	0
f) Bestimmen Sie die Länge des L3-Headers einschließlich evtl. Optionen oder Extension Header.	0
	2
g) Bestimmen Sie die Gesamtlänge des Pakets, d. h. Header der Schicht 3 inkl. Payload.	0
	1 2
h)* Angenommen das Paket von Srv an PC1 ist ein ICMP Echo Reply. Auf PC1 laufen zwei Instanzen einer Anwendung, die ein solches von Srv gesendetes Paket erwarten. Wie wird unterschieden, für welche der beiden Instanzen das Paket bestimmt ist?	0

Aufgabe 6 CRC (7 Punkte)

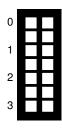
Gegeben sei das CRC-Polynom $x^2 + x$ sowie die binäre Nachricht m = 00110001



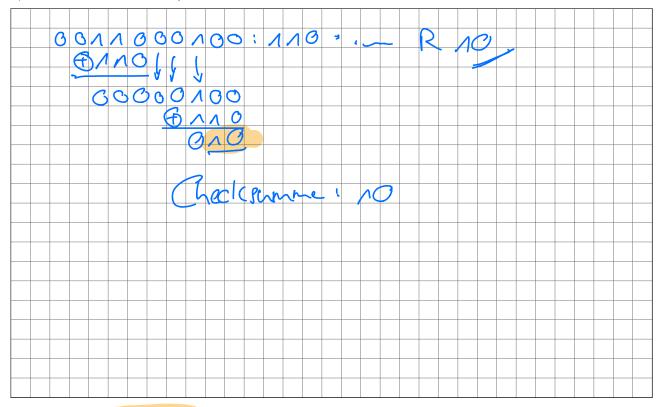
a)* Geben Sie das CRC-Polynom in binärer Schreibweise an.



deg(-(x)) = Z



b) Bestimmen Sie die zu *m* passende Checksumme.





c) Geben Sie die gesicherte Bitfolge an, die übertragen wird.

nt m = 00110001



N: 00/100000 C: 11 10



d)* Erläutern Sie, was in Teilaufgabe c) "gesichert" bedeutet.

Gesichert" bedeutch durch die Fehlwerkenning CRC Konner Bilfahler Sei der Wortregung der gesicheter Nachricht festgestell werden, in dem deren Rest ungleich C ist. = Faler köhner nicht (arnigiert auselen Zusätzlicher Platz für Lösungen. Markieren Sie deutlich die Zuordnung zur jeweiligen Teilaufgabe. Vergessen Sie nicht, ungültige Lösungen zu streichen.

