

EexamSticker 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 / Endterm Datum: Montag, 29. Juli 2019

Prüfer: Prof. Dr.-Ing. Georg Carle **Uhrzeit:** 10:30 – 11:30

Bearbeitungshinweise

- Diese Klausur umfasst 12 Seiten mit insgesamt 6 Aufgaben und die eingelegte Formelsammlung.
 Bitte kontrollieren Sie jetzt, dass Sie eine vollständige Angabe erhalten haben.
- Die Gesamtpunktzahl in dieser Prüfung 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.

Zusätzlicher Platz für Lösungen. Verweisen Sie hierrauf in der jeweiligen Teilaufgabe. Vergessen Sie nicht, ungültige Lösungen zu streichen.

Hörsaal verlassen von	bis	/	Vorzeitige Abgabe um	
-----------------------	-----	---	----------------------	--

Aufgabe 1 Packet Pair Probing (11.5 Punkte)

Gegeben sei das in Abbildung 1.1 dargestellte Netzwerk. Knoten 1 und 4 sind mit ihren Routern jeweils über ein fullduplex-fähiges Netzwerk verbunden. Die symmetrischen Datenraten auf den Links betragen r_{12} bzw. r_{34} . Die Verbindung zwischen Knoten 2 und 3 ist bedeutend langsamer, d. h. $r_{23} < r_{12}$, r_{34} . Die beiden Distanzen d_{12} und d_{23} seien im Verhältnis zu d_{23} vernachlässigbar klein.

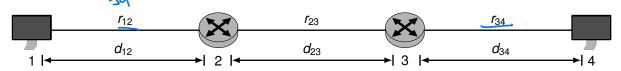
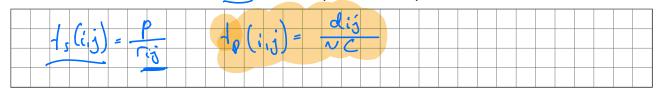


Abbildung 1.1: Vereinfachte Netztopologie

Knoten 1 soll die Datenrate r_{23} bestimmen, so dass möglichst wenig Last auf der ohnehin langsamen Verbindung entsteht. Dabei sei angenommen, dass alle Knoten über einen gewöhnlichen IP-Stack verfügen und ICMP-Pakete zwischen Knoten 1 und 4 ausgetauscht werden können.



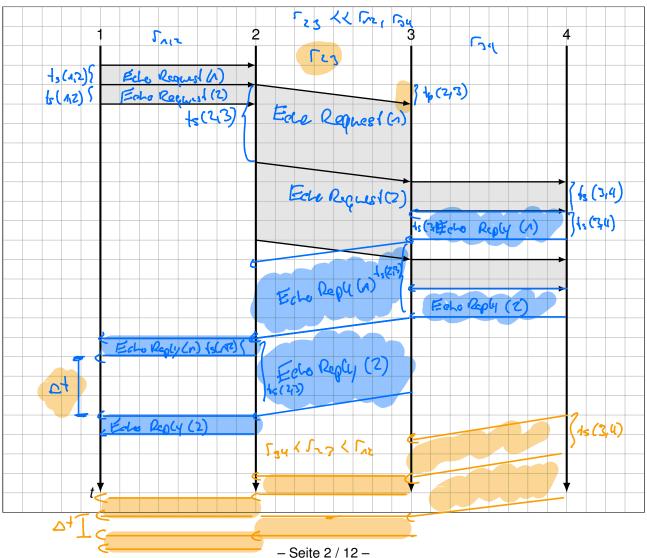
a)* Geben Sie die Serialisierungszeit **und** Ausbreitungsverzögerung zwischen zwei benachbarten Knoten i und j in Abhängigkeit der Paketgröße p, Datenrate r_{ij} und Distanz d_{ij} an.



Knoten 1 sende nun unmittelbar nacheinander zwei ICMP-Echo-Requests der Länge p an Knoten 4. Dabei sei p genau so groß gewählt, dass entlang des Pfads zu Knoten 4 keine Fragmentierung notwendig ist. Knoten 4 wird auf jeden Echo-Request mit einer Echo-Reply derselben Größe p antworten. Vereinfachend seien Verarbeitungszeiten an den Knoten zu vernachlässigen.



b)* Ergänzen Sie das im Lösungsfeld abgebildete Weg-Zeit-Diagramm. **Hinweis:** Bei Bedarf finden Sie am Ende der Prüfung einen Ersatzvordruck.



Durch die geringe Übertragungsrate zwischen Knoten 2 und 3 entsteht an Knoten 1 eine Empfangspause Δt . Diese kann von Knoten 1 gemessen und zur Bestimmung der gesuchten Übertragungsrate zwischen Knoten 2 und 3 verwendet werden.

c) Mark d) Von							•							e Be	grün	dui	ng)											I	0
5	۲ ۱(0	٢	7-	3		,																						0
e) Erkla	ären S	Sie,	wa	s sic	h im	Ve	rglei	ich z	ur vo	rhe	rigen	Te	eilauf	gab	e än	der	n w	ürc	de,	fall	s r ₂	23 >	· r ₃₄	gil	lt.			П] 0
Fe	US	٢	30	ر <	7	2	3	<u>(</u>	ui N	l	cl	: د	- C	Lle	7	حو	اک	~6	159	de	کر	er							1
de	rel	^	C	Lie	2	S	ی	اد	CP.	<u>،</u> ک	V	~(95	رن.	1	1	s (3	,	()		ر کو	SC	4	n Q-	۔ او	_(2
	21~	1	S	in	d	C	;,	n	:cl	h,	~	-c	hr hr	5	e se	h	رد	رار	1		d	ال	cl	١					
	1 T																												
	C 3																												
f) Best	timme	n S	ie Z	∆t al	lgem	nein	für	r ₂₃ <	< r ₁₂ ,	r ₃₄ . '	Verei	infa	ache	n Sie	e das	s E	rgel	oni	s s	ow	eit v	wie	mö	glio	ch.			, 	0
1 =		7	3	1	· √2		1.	,)	3			-	_	ρ	_	=		1		Л		_			h				1
	15 C		U		VS		/ 1				52	\pm		72			P	1		₹°2				~~	/			_	
												_																	
												\pm																_	
												+																	
												\Box]	
g) Geb möglicl		e ei	nen	Aus	sdrud	ck fü	ir di	e ge	such	te D	aten	rat	te <i>r</i> 23	an.	Vere	einf	ach	en	Sie	e d	as I	Erg	ebr	nis :	sov	vei	t wie	· H	9
						1	1			1																			1
				12	P	+	1	23	<u>'</u>	1	~ /	+					+												
			(-	3 7		11	10		ړ	1			1	_	<u>ر</u> :	حد		ر ع			-			/	1			1	
						4 1/	6			₹	3		1,72									4	1 -1 P	-	+	£,		_	
												_												p				_	
												\pm								3		4	4	1	F)			
																									نزا	2			

Aufgabe 2 Wireshark (20 Punkte)

Gegeben sei das Netzwerk aus Abbildung 2.1a. Das abgebildete Paket ist von PC1 an Srv gerichtet.

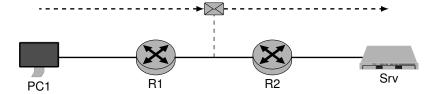


Abbildung 2.1a: Netztopologie

0x0000	90	e2	ba	2a	8d	97	90	e2	ba	86	dd	60	08	00	45	10
0x0010	00	3c	b0	95	40	00	40	06	77	37	c0	a8	f0	06	0a	35
0x0020	57	fb	e0	da	0d	3d	81	8b	e4	СС	00	00	00	00	a0	02
0x0030	6a	40	bb	f7	00	00	02	04	05	50	04	02	08	0a	66	83
0x0040	54	59	00	00	00	00	01	03	03	07						

Abbildung 2.1b: Ethernet-Rahmen zwischen R1 und R2

Der Offset ist der Index in das Byte-Array und muss 0-basiert (so wie in C oder Java) angegeben werden. Geben Sie interpretierte Daten wie Adressen oder Ports jeweils in ihrer üblichen und gekürzten Schreibweise an.

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

Beispiel: Bestimmen Sie die Layer 2 Adresse des Empfängers.

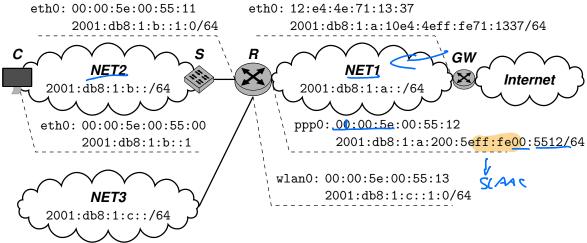
Adresse:

Offset:Adresse:	0x0000 90:e	Länge: - e2:ba:2a:8	6 d:97	gehört zu Knoten:	<name></name>	
					(Name)	-
a)* Bestimme	III Sie die La	Länge:	esse des Ab	senders.		
Offset: _		Lange. –				
Adresse:				gehört zu Knoten:		
Adresse:				gehört zu Knoten:		-
	n Sie, welch	nes Layer 3	3 Protokoll v	gehört zu Knoten:		-
	n Sie, welch	nes Layer 3	3 Protokoll v	·		_
				erwendet wird.		-

d) B	estimm	nen Sie d	die Layer	3 Adress	e des Abs	senders.					
	Offset:		Lá	änge:		-					
,	Adress	e:				-					
e)* E	Begrün	den Sie,	woran zu	u erkenne	en ist, das	s der L3-	Header e	ine Länge	e von 20 B hat.		
				O: II :		0.41					
t)^ IV	larkiere	en Sie de	eutlich die	e Stelle in	i Abbildur	ig 2.1b, a	ius der ne	ervorgent,	dass die IPv4-i	Payload TCP ist.	
		_			eginnt be n. (ohne l						
9) (Sie dei i	Desiliali	on Fort a	n. (onne i	Segranac					
					Offset und en Werte a		innerhall	des betr	effenden Bytes) der TCP-Flags,	
	Offset:										
	Flag										
_	Wert										
i)* G	eben S	Sie die m	inimale L	₋änge des	s TCP-He	aders an	. (ohne B	egründun	g)		\mathbf{H}°
j)* B	estimn	nen Sie d	die exakte	e Länge d	les TCP-l	Headers a	aus Abbild	dung 2.1b	. (mit Begründu	ng)	
k) W	as ver	ursacht d	den Läng	enunters	chied in d	iesem Fa	ıll?				

Aufgabe 3 IPv6 (19 Punkte)

Gegeben ist die Netzwerktopologie in Abbildung 3.1. Der Router *R* ist mit dem Netz *NET1* über *GW* an das Internet angebunden und versorgt die Netze *NET2* und *NET3*. *NET3* wird für WLAN Clients verwendet.



	Wlan0: 00:00:5e:00:55:13 2001:db8:1:c::/64
	Abbildung 3.1: Topologie
0 1	a)* Wie erhält R am Interface ppp0 die IP-Adresse 2001:db8:1:a:200:5eff:fe00:5512? Die IPC6 Adresse con R en popo werdt per SCAAC colehorligurism de in ibr dre MAC con R mit olen Tremzerchen Mille Verhenden 15tl.
0	b)* Nennen Sie den grundlegenden Unterschied bei Fragmentierung zwischen IPv4 und IPv6.
1#	Fregnertiery goodfelt Gen Sender Je: 1Pc6
0	c)* Zeigen Sie, dass NET2 und NET3 auf GW nicht aggregiert werden können.
2	2001:db8:1:b::/64 2001:db8:1:c::/64 2001:db8:1:c::/64
	5) Neinda Ved 2, 3 sich in mehr els einen bit un bescheiden
0	d)* Begründen Sie, weswegen NET1 und NET2 auf GW nicht aggregiert werden können.
ιШ	2001:db8:1:a::/64
0	Wen, de Nel 1 licely en Chenciet und Nelz jedech nur e)* Nennen Sie das Verfahren, mit welchem ein Router entscheidet, wohin ein Paket weitergeleitet wird.
1 🖽	Cergest-Prefix-medaring

f)					
g)					
	Tabelle 3.1:	Routingtabelle a	uf <i>R</i>		
Tragen Sie die übliche g) Vervollständigen Sie erreichen und von dort er Hinweis: Es sind zusätzli n) Argumentieren Sie, wo R hat ein an C adressiert)* Grenzen Sie L2- und L	die Routingtabelle 3.1 dereicht werden können. An iche Leerzeilen gegeber whin Router R ein Paket des Paket erhalten, und r	für <i>R</i> , sodass d Aggregieren Sie n. Streichen Sie mit der Zieladres muss zunächst d	ie angeschlossenen Ne soweit möglich. ungültige Einträge deutlic sse fe80::1:2ff:fe03:40	ch. 95 weiterleitet.	
)* Mit welchem Verfahrer	n wird die MAC-Adresse	bei IPv4 aufgelö	st?		0
x)* Mit welchem Verfahre	n wird die MAC-Adresse	bei IPv6 aufgel	öst?		0
) Geben Sie für die Adres gesendeten Pakets an. S Sie diese Einträge in der	ollten gewisse Adressen	nicht vorhander	sein oder benötigt werde		0 1
Adresse	IPv6		IPv4		2
L2 Sender					3
L2 Empfänger					4
L3 Sender					5
L3 Empfänger					

Aufgabe 4 Abtastung und Quantisierung (11 Punkte)

Gegeben sei das in Abbildung 4.1a dargestellte Basisbandsignal. Im Folgenden soll dieses Signal abgetastet, quantisiert und die übertragene Bitfolge rekonstruiert werden.

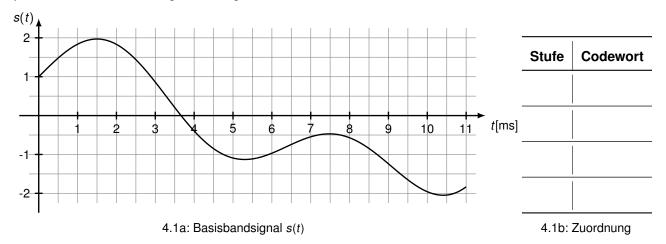


Abbildung 4.1: Basisbandsignal und Zuordnung zwischen Quantisierungsstufen und Codewörtern

0	a)* Tasten Sie zeitdiskretes S												
2	Das Signal so fehler innerhal						antisiert	werden	ı, so da	ss der m	aximale	Quantis	sierungs-
0	b)* Geben Sie sortiert an (kle				der Qu	ıantisieı	rungsstu	ıfen in T	abelle 4	1.1b der	Größe r	nach auf	ⁱ steigend
	Den Quantisie interpretiert de kleinste Code	en Stufe	n in auf	steigen	der Rei	henfolg	je zuge	wiesen	sind. D				
0	c)* Ergänzen	Sie Tabe	elle 4.1b	um die	entspre	echend	en Code	wörter.					
1 #	d)* Bestimme Begründung)	n Sie de	n maxir	malen C	(uantisi	erungs	ehler in	nerhalb	des In	tervalls	[-2, 2].	(Rechnu	ung oder
1													
0	e) Geben Sie	die quar	ntisiertei	n Abtas	twerte i	n der ui	ntenstek	nenden	Tabelle	4.1 an.			
	f) Geben Sie o	•									ehender	Tahelle	4 1 an
	i) deben die e		angono)	l ardare		 				I	
	numerisch												
0	binär												
2		Tabelle	e 4.1: Q	uantisie	rte Abta	astwert	e und bi	näre Da	arstelluı	ng der N	achricht	t	
0	g) Leiten Sie d	die erzie	lbare Da	atenrate	ausgel	nend vo	m zutre	ffender	Theore	em her.			
2													

Aufgabe 5 Kurzaufgaben (13.5 Punkte)

Die nachfolgenden Teilaufgaben sind jeweils unabhängig voneinander lösbar.

w	ie k	omi	mt c	die I	häu	ıfia	ver	wer	nde	te N	ASS	S vo	n 1	460) B zı	ıstaı	nde	?										
						<u>9</u>												•										
W	ozu	die	nt E	3it S	Stui	fing	y?																					
															T. B	escł	reil	oen S	Sie k	kurz	, Wa	as S	Sie	tun	mü	isse	n, da	ami
ese	r We	ebs	erve	er v	om	Int	ern	et a	us	erre	eich	bar	r ist															
																		fdiag										
n N	etzv	verl	k mi	it ei	ner	n D	HC	P-S	Serv	ver	unc							fdiag figuri										
n N	etzv	verl	k mi	it ei	ner	n D	HC	P-S	Serv	ver	unc																	
n N	etzv	verl	k mi	it ei	ner	n D	HC	P-S	Serv	ver	unc																	
n N	etzv	verl	k mi	it ei	ner	n D	HC	P-S	Serv	ver	unc																	
n N	etzv	verl	k mi	it ei	ner	n D	HC	P-S	Serv	ver	unc																	
ı N	etzv	verl	k mi	it ei	ner	n D	HC	P-S	Serv	ver	unc																	
n N	etzv	verl	k mi	it ei	ner	n D	HC	P-S	Serv	ver	unc																	
n N	etzv	verl	k mi	it ei	ner	n D	HC	P-S	Serv	ver	unc																	
n N	etzv	verl	k mi	it ei	ner	n D	HC	P-S	Serv	ver	unc																	
	etzv	verl	k mi	it ei	ner	n D	HC	P-S	Serv	ver	unc																	
in N	etzv	verl	k mi	it ei	ner	n D	HC	P-S	Serv	ver	unc																	
in N	etzv	verl	k mi	it ei	ner	n D	HC	P-S	Serv	ver	unc																	

0	f)* Erklären Sie stichpunktartig Funktion und Ergebnis des Syscalls select().
2	
. —	g)* Gegeben sei das binäre Datenwort 1100110010101010 in Big Endian. Geben Sie es in Network Byte
	Order an.
0	h)* Erklären Sie die Begriffe <i>stromorientiert</i> und <i>nachrichtenorientiert</i> bzgl. Schicht 4.
1 2	
	Aufgabe 6 Multiple Choice (15 Punkte) Die nachfolgenden Teilaufgaben sind jeweils unabhängig voneinander lösbar und stammen aus den vorlesungsbegleitenden Quizzen. Das Bewertungsschema entspricht ebenfalls dem der Quizze: 1 oder 0 Punkte bei Aufgaben mit nur einer richtigen Antwort bzw. Abstufung auf 0,5 Punkte bei einer fehlenden <i>oder</i> falschen Antwort, sofern mehr als eine Antwort richtig ist. $ \begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccc$
	a)* Wie lautet das Ergebnis des bestimmten Integrals $\int_0^{\tau/2} \sin(2\pi f t) dt$ (für $f, T \in \mathbb{R}$)?
	b)* Gegeben seien der Rechteckimpuls $s_1(t)$ sowie der \cos^2 -Impuls $s_2(t)$. Untenstehende Abbildung zeigt
	vier verschiedene Spektren. Welche Aussagen sind zutreffend?
	whe Frequence of a migaling thequene whole Frequene
	(a) $S_1(f)$ (b) $S_2(f)$ (c) $S_3(f)$ (d) $S_4(f)$
	$ \boxtimes s_1(t) \circ \longrightarrow S_1(f) $ $ \square s_1(t) \circ \longrightarrow S_2(f) $ $ \square s_1(t) \circ \longrightarrow S_2(f) $
	c)* Nebenstehende Signalraumzuordnung stellt welche(s) Modulationsverfahren dar?
	☐ 1-PSK ☐ 2-ASK ☐ 2-QAM ☐ 2-PSK ☐ 1-QAM ☐ 1-ASK

d)* Gegeben sei da zu diesem Signal?	s unten abgebildete Mar	nchester-kodierte Ser	ndesignal. Welche Bitseq	uenz/en passt/passen
1				
0	2 3	4 5 Zeit <i>t</i> in Vielfachen vo	6 7 8 n T	9 10
110]0001		1010011001010110	Q 0101	
1910		0101100110101001	× 0010111	10 A = no \ B
e)* Welche Aussag	jen zu MLT-3 sind zutref	ffend?	_	
Es gibt drei u	nterschiedliche Signalp	egel.	s handelt sich um einen	Kanalcode.
Es handelt si	ch um einen Leitungsco	ode. 🔲 01	erzeugt immer eine Pe	geländerung.
Es wird Gleic	hstromfreiheit garantier	rt. 🔲 Ei	n Symbol kodiert 3 bit.	
f)* Welche Aussage	en zu CSMA sind zutref	ffend?		
CSMA gehör	t zu den nicht-determini	istischen Zeitmultiple	exverfahren.	
CSMA ist das	s zugrundeliegende Me	dienzugriffsverfahrer	ı für Ethernet.	
CSMA sicher	t jedem von <i>N</i> Teilnehm	nern durchschnittlich	1/2N der Kanalbandbreit	e zu.
CSMA erlaub	ot mehreren Stationen g	leichzeitig Zugriff au	f das Medium.	
CSMA ist Fre	quenzmultiplexverfahre	en.		
g)* Wobei handelt	es sich um Aufgaben de	er Sicherungsschicht	?	
Adressierung	zwischen Direktverbind	dungsnetzen		
Staukontrolle	bei Weiterleitung von N	Nachrichten		
Schutz vor ur	nbefugtem Mitlesen von	Nachrichten	Contentien plage	zullelis gewählt
Prüfung von I	Nachrichten auf Übertra	agungsfehler		\ \ \
Adressierung	in einem Direktverbind	lungsnetz		t. Jt +
Steuerung de	es Medienzugriffs			Lara- Buchen
h)* Worin besteht o	der wesentliche Unterso	chied zwischen CSM.	A/CD und CSMA/CA?	
CSMA/CD ve MA/CA Bestä	erwendet im Gegensat itigungen.		eim Medienzugriff mittel imer eine Contention Ph	<u>-</u>
	Interschiede in der Kol cht im Medienzugriff.		SMA/CA benötigt eine m e von 64 B.	ninimale Rahmenlän-
, -	_		Symbolen sowie ein Üb Sie die erzielbare Daten	
5 Mbit/s	6 Mbit/s	4 Mbit/s 3	Mbit/s 8 Mbit/s	7 Mbit/s
j)* Die Signalleistur	ng betrage 1 mW, das S	SNR betrage -20 dB.	Bestimmen Sie die Rau	schleistung.
Π 10 μW	1 00 μW	☐ 500 mW	☐ 10 mW	5 0 μW
☐ 5 mW	1 mW	☐ 50 mW	☐ 100 mW	5 00 μW

k)* Bei welchen der folge	enden IP-Adressen handelt es	sich nicht um	öffentliche Adress	sen?
■ 10.10.10.10 ■ 192.1		1 192.168.255.0		3.255.0
■ 8.8.8.8 ■ 172.16.20.1		127.0.0.1		
I)* Bei welchen der gena	nnten Routingprotokolle hand	elt es sich um I	nterior Gateway F	Protokolle?
RIP I	SIS OSPF	☐ BGP	☐ IGRP	☐ EIGRP
m)* Welche Felder finden sich im TCP-Header?				
Window	Sequence Number	☐ Source Address ☐ Protocol		
Destination Port	☐ Push-Flag	Fragmen	t Offset	TTL / Hop Limit
· ·	hfolgend beschriebenen Netz d Broadcastdomäne identisch	•	nd auf Ethernet)	mit mindestens dre
Hosts verbunden über einen Router.		Hosts verbunden über ein Hub.		
☐ Hosts verbunden über ein Switch.		☐ Hosts und ein Router verbunden über ein Hub		
o)* Wie lautet der FQDN	zum PTR-Record der IP-Adre	esse 203.0.113.	.42?	
42.113.0.203.in-addr.arpa.		203.0.113.42.in-addr.arpa.		
24.311.0.302.in-addr.arpa.		302.0.311.21.in-addr.arpa.		
Waitarar Vardruck für A	ufasho 1h)			

Weiterer Vordruck für Aufgabe 1b)

