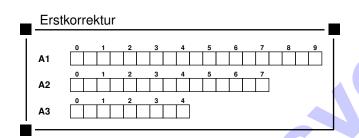
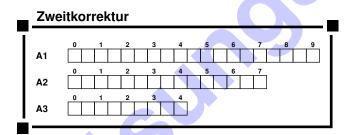


Grundlagen Rechnernetze und Verteilte Systeme

Modul:IN0010Datum:12.06.2015Prüfer:Prof. Dr. Uwe BaumgartenPrüfung:Midterm





Nur von der Aufsicht auszufüllen

Hörsaal verlassen	von	bis	
•	von	bis	
Vorzeitig abgegeben	um		
Sonstiges			

, iosumos vorse chia o





Midterm

Grundlagen Rechnernetze und Verteilte Systeme

Prof. Dr. Uwe Baumgarten Fachgebiet für Betriebssysteme Fakultät für Informatik Technische Universität München

> Freitag, 12.06.2015 18:00 – 18:45

- · Diese Klausur umfasst
 - 9 Seiten mit insgesamt 3 Aufgaben sowie
 - eine beidseitig bedruckte Formelsammlung.

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

- Mit * gekennzeichnete Aufgaben sind ohne Kenntnis der Ergebnisse vorheriger Teilaufgaben lösbar.
- Es werden nur solche Ergebnisse gewertet, bei denen ein Lösungsweg erkennbar ist. Textaufgaben sind grundsätzlich zu begründen, falls es in der jeweiligen Teilaufgabe nicht ausdrücklich anders vermerkt ist.
- Schreiben Sie weder mit roter / grüner Farbe noch mit Bleistift.
- Die Gesamtzahl der Punkte beträgt 20. Diese werden bei Anrechnung mit dem Faktor 0,5 gewichtet. Beim Auftreten von Viertelpunkten wird auf das nächste Vielfache von 0,5 aufgerundet.
- · Als Hilfsmittel sind zugelassen:
 - ein ein nicht-programmierbarer Taschenrechner
 - ein Wörterbuch Deutsch → Muttersprache ohne Anmerkungen
- Schalten Sie Ihre Mobiltelefone vollständig aus und packen Sie diese sowie alle weiteren elektronischen Geräte und sonstige Unterlagen in Ihre Taschen und verschließen Sie diese.



Problem 1 IPv6 und Routing (9 Punkte)

Gegeben ist die Netzwerktopologie in Abbildung 1.1. Der Router *R* ist über *GW* an das Internet angebunden und versorgt die Netze *NET1* und *NET2*. *NET2* wird für WLAN Clients verwendet.

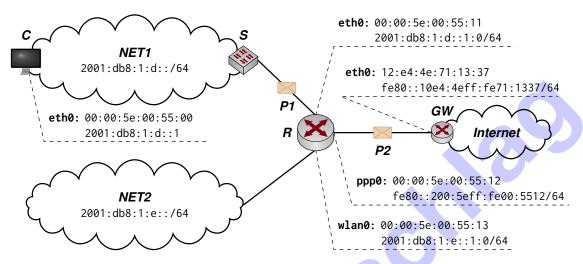


Abbildung 1.1: Topologie

1

a)* Begründen Sie, weswegen NET1 und NET2 auf GW nicht aggregiert werden können.

NET1 und *NET2* sind nicht im gleichen /63 Präfix. Für die Bits 61 bis 64: $d_{16} = 11\underline{0}1_2$, $e_{16} = 11\underline{1}0_2$.

b)* Erklären Sie, wie ein Router entscheidet, über welches Interface ein Paket weitergeleitet wird?

1

Longest Prefix Matching. Die Routing Tabelle wird mit absteigender Präfixlänge durchsucht. Wenn die Ziel-IP in das Präfix fällt, so wird dieser Eintrag (mit Interface) gewählt.

c)* Geben Sie die vollständige Routingtabelle für *R* an, sodass *NET1* und *NET2* das Internet erreichen und von dort erreicht werden können. Aggregieren Sie soweit möglich.

Hinweis: Es sind zusätzliche Leerzeilen gegeben. Streichen Sie ungültige Einträge deutlich.

2

	Next Hop	Interface
2001:db8:1:d::/64	::	eth0
2001:db8:1:e::/64	::	wlan0
fe80::/64	::	ppp0
::/0	fe80::10e4:4eff:fe71:1337	ppp0

d)* Wie erhält R am Interface ppp0 die IP-Adresse fe80::200:5eff:fe00:5512?

Es handelt sich um eine Link-Local-Adresse. Der Router generiert diese über Stateless Address Autoconfiguration (SLAAC) aus der MAC-Adresse des Interfaces.

1

e)* Argumentieren Sie, wohin Router R ein Paket mit der Zieladresse fe80::1:2ff:fe03:405 weiterleitet.

Der Router leitet das Paket nicht weiter, da es sich um eine Link-Local-Adresse handelt.



Client *C* sendet einen ICMPv6 Echo Request an die IPv6 Adresse 2001:db8::1. ICMPv6-Header und Payload seien insgesamt 64 Oktette lang.

f)* Geben für den Ethernet-Header des versendeten Echo Requests die konkreten Werte der Headerfelder an den Punkten *P1* und *P2* (siehe Abbildung 1.1) an. Das verwendete Zahlensystem ist eindeutig zu kennzeichnen. Adressen können über das Format <Gerät>.<Interface>.<Adresstyp> (z.B. R.wlanø.MAC) referenziert werden. Sofern ein Feld nicht eindeutig bestimmt ist, treffen Sie eine sinnvolle Wahl. **Hinweis:** Auf Seite 8 ist bei Bedarf ein zusätzlicher Vordruck zu finden.



P1:	R.eth0.MAC: 00:00:55:00:55:11	C.eth0.MAC: 00:00:55:00:55:00	0x86dd	Payload	FCS
P2:	GW.eth0.MAC: 12:e4:4e:71:13:37	R.ppp0.MAC: 00:00:55:00:55:12	0x86dd	Payload	FCS

g)* Geben Sie für den IPv6-Header der versendeten Echo Requests die konkreten Werte der Headerfelder an den Punkten *P1* und *P2* (siehe Abbildung 1.1) an. Beachten Sie auch den Hinweis in Teilaufgabe 1f).



							_ \																									
P1:	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31
0 B		0>	(6					0x	00													0x0	0000)								
4 B								0x0	040												0x3a	a						0x	40			
8B	es											(c.et	h0.]	IPv6	5: 2	001	: db8	3:1:	d::	1											*
24B	24B = 2001:db8::1 ==																															
	ICMPv6 Header and Payload																															
P2:	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31
0 B		0)	(6					0x	00													0x0	0000)								
4 B								0x0	040												0x3a	a						0x	3f			
8B	B																															
24 B ₂	B = 2001:db8::1																															
	ICMPv6 Header and Payload																															



Aufgabe 2 Google Loon – Internet über Helium-Ballons (7 Punkte)

Die flächendeckende Versorgung dünn besiedelter Gebiete mit Internet stellt bekanntlich eine große Herausforderung dar. Eine der innovativeren Ideen für eine wirtschaftliche Lösung stammt von Google und heißt *Project Loon*: Mit Helium gefüllte Ballons treiben in einer Höhe von rund 30 km und versorgen mittels Funk jeweils eine Fläche von etwa 1200 km² (siehe Abbildung 2.1). Die Anbindung der Ballons ans Internet erfolgt dabei mittels Richtfunk zu einer Bodenstation.

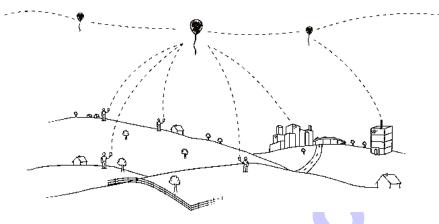


Abbildung 2.1: Google Loon¹

Im Folgenden betrachten betrachten wir einen *Ballon* und die beiden Nutzer *A* und *B*. Vereinfachend nehmen wir an, dass als Medienzugriffsverfahren CSMA ohne weitere Mechanismen zur Kollisionserkennung- oder Vermeidung verwendet wird. Die Slotzeit betrage $t_{\rm slot}$ = 20 µs. Der Downlink (vom Ballon zum Nutzer) habe eine Datenrate von $r_{\rm down}$ = 60 Mbit/s. Der Uplink (vom Nutzer zum Ballon) betrage lediglich $r_{\rm up}$ = 16 Mbit/s. Beide Übertragungsrichtungen verwenden dabei denselben Frequenzbereich. Ferner seien die Wegstrecken zwischen dem Ballon und allen beteiligten Nutzer gleich, d.h. d = 30 km für alle Verbindungen.

- 1. Zum Zeitpunkt $t_0 = 0 \,\mu s$ beginnt der Ballon mit der Übertragung einer 1500 B langen Nachricht N1 an einen Nutzer im Zielgebiet.
- 2. Zum Zeitpunkt $t_1 = 120 \,\mu s$ liegt an Nutzer A eine 200 B lange Nachricht N2 zum senden vor.
- 3. Zum Zeitpunkt $t_2 = 200 \,\mu s$ liegt auch an Nutzer B eine 200 B lange Nachricht N3 zum senden vor.



a)* Bestimmen Sie Serialisierungszeiten der der einzelnen Nachrichten.

$$t_{s,1} = \frac{p_1}{r_{\text{down}}} = \frac{1500 \cdot 8 \text{ bit}}{60 \cdot 10^6 \text{ bit/s}} = 200 \,\mu\text{s}$$
$$t_{s,2} = t_{s,3} = \frac{p_2}{r_{\text{up}}} = \frac{200 \cdot 8 \text{ bit}}{16 \cdot 10^6 \text{ bit/s}} = 100 \,\mu\text{s}$$



b)* Bestimmen Sie die Ausbreitungsverzögerungen.

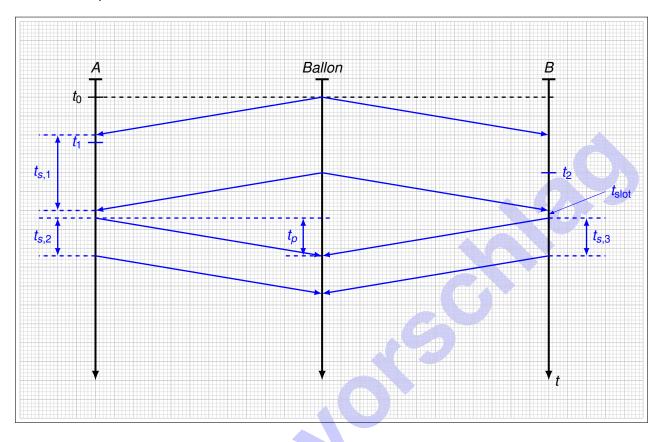
$$t_p = \frac{d}{\nu c} = \Big|_{\nu=1} \frac{30 \cdot 10^3 \text{m}}{3 \cdot 10^8 \text{m/s}} = 100 \,\mu\text{s}$$

($\nu = 1$ da elektromagnetische Welle in Luft/Vakuum)

¹Bild: https://www.google.com/loon/how

c) Zeichnen Sie ein detailliertes Weg-Zeit-Diagramm aller Ereignisse ab $t_0 = 0 \,\mu s$. Markieren deutlich sichtbar Serialisierungszeiten und Ausbreitungsverzögerungen sowie etwaige Kollisionen und Sendepausen. **Maßstab:** 10 $\mu s = 1 \, \text{mm}$. **Hinweis:** Bei Bedarf finden Sie auf Seite 8 einen weiteren Vordruck.





d) Erläutern Sie die Probleme, die in Teilaufgabe 2c) aufgetreten sind.



- 1. Es kommt zu einer Kollision am Ballon, so dass beide Nachrichten verloren gehen.
- 2. Weder A noch B wissen etwas davon, da sie selbst außer Reichweite sind.
- 3. Dadurch, dass sendebereite Station deterministisch im nächsten Zeitslot zu senden beginnen, nachdem das Medium als frei erkannt wurde, kommt is in solchen Fällen immer zu einer Kollision.

(2 davon reichen)



e) Erläutern Sie kurz, ob CSMA/CA das in Teilaufgabe 2c) auftretende Problem vermeidet.

Nein, da $t_{\rm slot} < t_p$ und somit das "Senden im nächstn Slot wenn Medium frei" nicht ausreicht, um Kollisionen zu vermeiden. Aus diesem Grund funktioniert auch die Randomisierung mittels Contention Window nicht wie erhofft, welche CA vorschreibt.

1	

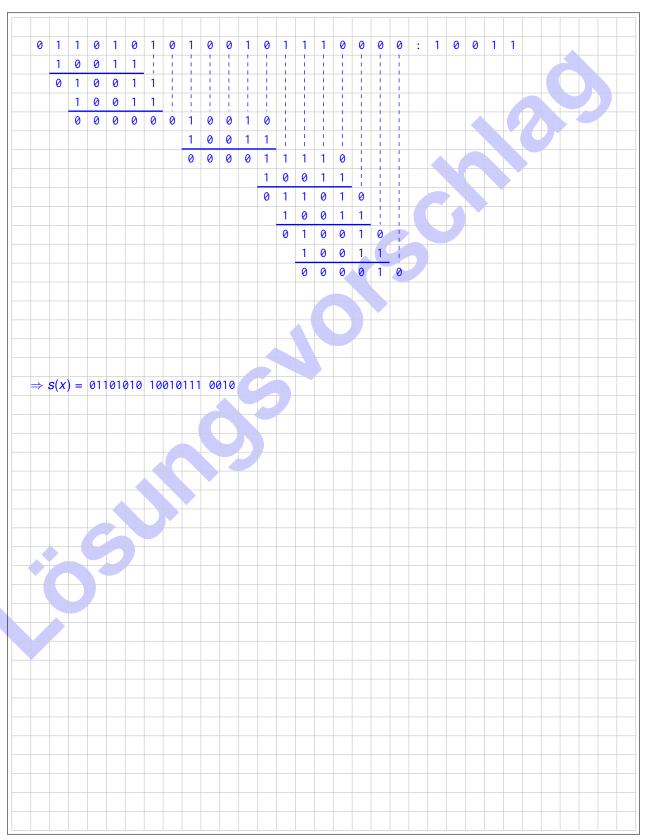


Aufgabe 3 CRC (4 Punkte)

In dieser Aufgabe soll die zwei Oktette lange Nachricht 01101010 10010111 mittels des in der Vorlesung vorgestellten CRC-Verfahrens gesichert werden. Das Reduktionspolynom sei $r(x) = x^4 + x + 1$.



a)* Bestimmen Sie die gesicherte Nachricht s(x).



b)*	Bei der Übertragung trete nun das	Fehlermuster	0000000000010	00110 0000 au	f. Zeigen oder	begründen
Sie,	ob der Fehler erkannt wird.					

1	

Der	. Ба	blo	r 0	(24)		(14)	.6 i,	nt 0	in \	/ial	fo ol		do	_ D	odı	ulztia		nol	mo	ma							
Dei	ге	ille	1 6	(<i>X</i>)	= / ((<i>X</i>))	C R	si e	111 \	rieii	laci	ies	ue	5 N	eat	ıku	או ו <i>ו</i> כ	poi	yrio	1115	•						
																							4				
													5														
							4																				

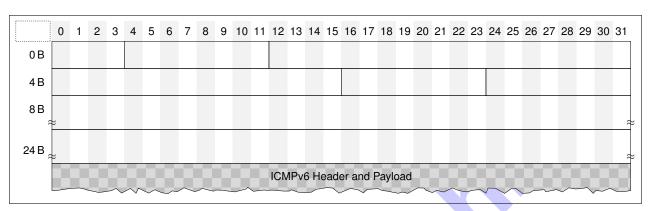
c)* Welche Fehler können mittels CRC korrigiert werden?

Keine. CRC ist e	in fehlererkennender (Code.		
•				

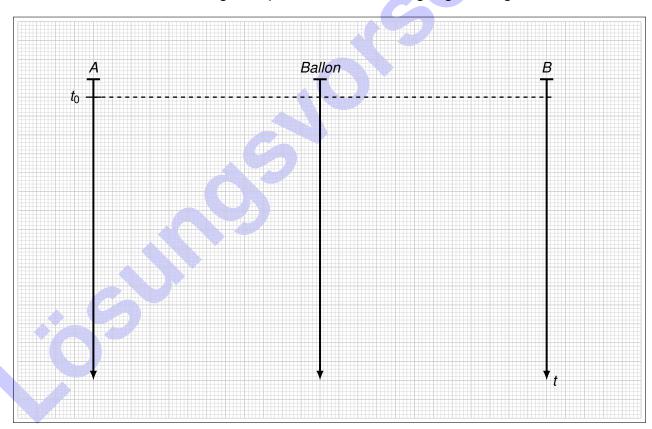


Zusätzliche Vordrucke zu den Teilaufgaben 1f) und 1g). Geben Sie unbedingt eine Zuordnung zu den Beobachtungspunkten an und streichen Sie ungültige Lösungen deutlich.





Zusätzlicher Vordruck zu Teilaufgabe 2c). Bitte streichen Sie ungültige Lösungen deutlich.



Zusätzlicher Platz für Lösungen – bitte markieren Sie deutlich die Zugehörigkeit zur jeweiligen Aufgabe und streichen Sie ungültige Lösungen!



, iosumos vorse chia o