Høst - 2011 - Løsningsforslag

Oppgave 1 - Mobilsystemer

a) Vis hovedelementene i GSM-arkitekturen og beskriv hovedoppgavene til de forskjellige funksjonelle enhetene i arkitekturen

- MS: Mobile station
- BTS: Base transceiver station støtter radiogrensesnittet (sending og mottak) i en enkelt celle.
- BSC: Base station controller kontrollerer flere BTS. Støtter signaladministrasjon, signalreformattering og aksessadministrasjon.
- MSC: Mobile-services controller kontrollerer flere BSC. Støtter handover mellom BTS og er linken til PSTN.
- VLR: Visitor location register lagrer abbonentinformasjon ++
- HLR: Home location register lagrer telefonnummer gitt til bruker, SIMidentitet (IMSI - international mobile subscriber identity) og posisjonsinformasjon om hver bruker (location area identitet og nettverksidentitet)
- b) Vis hvordan en samtale kobles opp fra en GSM-telefon til en telefon i fastnettet.
 - 1. MS sender en channel-request til BTS.
 - 2. BTS allokerer kanalen mellom MS og MSC og sender en request-granted melding til MS.
 - 3. MSC/VLR autentiserer MS.
 - 4. MSC er nå linken til det linjesvitsjede telefonnettverket.

- c) Beskriv kort hvordan en mobiltelefon autentiseres i GSM.
 - 1. Et tilfeldig tall blir generert i MSC/HLR og sendes til MS.
 - 2. Nøkkelen lagret i både SIM-kortet i MS og i AC (authentication center i HLR) og det tilfeldige tallet blir brukt i en-veiskrypteringsalgoritmen A₃ i både MS og MSC.
 - 3. Resultatet fra MS blir sendt til MSC og sammenliknes med det som ble funnet lokalt i MSC.
 - 4. Hvis det stemmer har brukeren/SIM-kortet blitt autentisert.

Oppgave 2 - Multipleksing

- a) Hva er en statistisk multiplekser?
 - En statistisk multiplekser deler kapasiteten over alle kanalene, i motsetning til statisk multipleksing som tildeler en fast båndbredde til hver kanal som låses uavhengig om de er i bruk eller ikke.
- b) Vis prinsippene for frekvensdelt multipleksing.
 - Overfører flere ulike signaler samtidig på et felles overføringsmedium.
 - Deler båndbredden opp i uavhengige frekvensområder med en fast båndbredde.
 - FDD bruker en ringmodulator til å reprodusere baseband-signalet som en amplitudeversjon av carrier-signalet med en frekvens f₀+nB hvor B er avstanden mellom kanalene. Ringmodulatoren vil produsere kopier av signalet over og under carrier-frekvensen. Et høypassfilter kan brukes til å fjerne den negative signalkomponenten.

 - En pilot-tone plasseres på en kjent frekvens og brukes til å bestemme carrier-frekvens, w₀ og B.

- c) Vis prinsippene for tidsdelt multipleksing.
 - Deler båndbredden opp i uavhengige time-slots. Kan multiplekses statisk eller statistisk.
 - I statisk TDM låses hver kanal til en fast time-slot uavhengig om den er i bruk eller ikke.
 - I statistisk TDM deler alle kanaler på kapasiteten.

Oppgave 3 - Synkronisering

- a) Hvordan virker et elastisk lager?
 - Et elastisk lager lagrer et visst antall bits, n, og justerer faseforskjeller og små variasjoner i overføringstid (eller små variasjoner fra ekte isokronisme i en bit-strøm) mellom en sender og en mottaker ved å tillatte små deviasjoner i inn- og utlesingstiden til lageret.
 - En mulig realisering av elastisk lager er et skiftregister hvor alle bits i registeret blir flyttet en plass til høyre når det ankommer en ny bit (på venstre side av registeret).
 - Den standard utlesningsposisjonen er i midten av registeret og inkrementeres/dekrementeres når en bit ankommer/leses ut.
- b) Hva er et "unique word" og hva brukes det til?
 - Et unique word er bitsekvenser som brukes til å finne starten på payload i radiosystemer.
- c) Hvordan brukes flagg til å finne starten og slutten på datapakker?
 - Flagg brukes i variabel-lengde-enheter i starten på hver datapakke. I
 HDLC brukes flagget 0111 1110. For å unngå simulering av flagget i
 payload settes en ekstra 0 inn etter 5 etterfølgende 1'ere (transparency
 stuffing).

Oppgave 4 - Multippel aksess

- a) Beskriv kort de tre aksessmetodene
 - Pure aloha:
 - En random access teknikk hvor senderen sender pakker når den er klar.
 - ο Med pakkelengde T og trafikkintensitet μ er sannsynligheten for at pakken ikke kolliderer $p = e^{-2\mu T}$
 - Throughput vil altså være T = μTe^{-2μτ}
 - o Brukes i INMARSAT
 - Slotted aloha:
 - En random access teknikk hvor kanalen deles inn i slots av lengde T.
 - En pakke som blir klar til å sendes i slot T blir sendt ved starten av slot T. Kollisjoner skjer kun når to eller flere pakker blir klare i samme slot.
 - Throughput vil være T = μTe^{-μτ}
 - CSMA:
 - Kildene lytter til kanalen f
 ør de sender.
 - I 1-persistent CSMA sender kilden pakken hvis mediet er ledig.
 Dersom mediet er opptatt venter kilden til det er ledig.
 - I p-persistent CSMA brukes f
 ølgende algoritme n
 år kilden lytter til en ledig kanal:
 - Pakken blir sendt i første ledige slot med sannsynlighet p.
 - Med sannsynlighet p-1 går kilden videre til neste slot og sender med sannsynlighet p hvis sloten er ledig.
 - Hvis sloten ikke er ledig kan en back-off algoritme bli brukt.
 - I non-persistent CSMA sender kilden med en gang hvis kanalen er ledig. Hvis den er opptatt venter den en random tid før den prøver igjen.
 - Urettferdig for noen kilder som må vente lenge.
 - I IEEE 802.11 (WLAN) blir nedtellingen av random tid stoppet når kanalen blir opptatt (Collision Avoidance -CSMA/CA)
- b) I CDMA brukes begrepene bit-rate, chip-rate og kodegain. Beskriv kort hva som menes med disse begrepene, og vis hvordan kodegain henger sammen med bit-rate og chip-rate.
 - Hver bit blir erstattet av en bitstreng kalt chip. Chipraten er forholdet mellom bitrate og lengden på hver chip. Dersom 1 bit blir erstattet med en 1000-bits streng er chipraten 1000*bitraten.
 - Chipsekvensen, C, er en pseudostøysekvens generert av et skiftregister.
 C®C=K hvor K er antall chips. I mottaker korreleres signalet og blir K for logisk 1 og -K for logisk -1.
 - Effekten av hver chip = p. Effekten av hver bit etter korrelasjon = Kp. Dette medfører at vi kan sende chips på et effektnivå tilsvarende 1/K av en

enkelt bit. Kodegain er altså lik K, antall chips i sekvensen C. (Uttrykt i dB: 10logK)

c) Hva er hovedforskjellen mellom SFH og FFH?

- "Dwell-time" er tiden systemet blir på en frekvens. Hovedforskjellen mellom SFH og FFH er denne dwell-tiden.
- I SFH er dwell-time større (vanligvis mye større) enn lengden på en bit i duty-signalet. Altså "hopper" systemet mellom frekvenser med intervaller som er lenger enn en bit.
- I FFH er dwell-time kortere enn lengden på en bit. Alstå "hopper" systemet mellom frekvenser med intervaller som er kortere enn en bit.