### Norges teknisk-naturvitenskapelige universitet Institutt for telematikk



# EKSAMEN I TTM4137 – INFORMASJONSSIKKERHET i MOBILNETT

Faglig kontakt under eksamen: Professor Stig F. Mjølsnes. (mobil 918 97 772).

Eksamensdato: 16. desember 2011.

**Eksamenstid:** kl. 9:00 – 13:00 (4 timer).

Sensurdato: 16. januar 2012.

**Studiepoeng:** 7,5

Tillatte hjelpemidler: Kalkulator. Ingen trykte eller håndskrevne hjelpemidler tillatt (D).

## Vedlegg:

• 6 sider med eksamensoppgaver

• 1 besvarelsesark for Del 1

Oppgavesettet består av 35 oppgaver inndelt i 3 deler. Vektlegging er angitt i prosent i avsnittsoverskriftene, og fordelt på enkeltspørsmål der det er aktuelt. Eksamensoppgavene kommer muligens, men ikke nødvendigvis i økende vanskelighetsgrad for deg, så planlegg tiden slik at du får mulighet til å svare på alle oppgavene. Forsøk helst å lage kortfattede svar. Vi vil sette stor pris på at du skriver forståelig og med skjønn skrift. Lykke til!

#### Del I. Fakta om sikkerhet i trådløse nett. (50%)

Denne delen består av 25 flervalgsoppgaver, med likt fordelt vekt på alle spørsmålene. Hvert spørsmål har fire mulige svar, men bare ett av disse er riktig. Riktig svar gir 2 poeng, mens dobbeltsvar, feil eller manglende svar gir null poeng. Bruk vedlagte svarark for denne delen.

- 1. Hvilken store svakhet i WEP utnyttes av PTW-angrepet som vi benyttet i lab-øvingen?
  - a) Initialiseringsvektoren er for kort
  - b) Ingen beskyttelse mot meldingsrepetisjon
  - c) Integritetsjekksummen er for kort
  - d) IV-verdien er del av nøkkelstrømmen
- 2. Hva er lengden av WEP initialiseringsvektor (IV)?
  - a) 24 bits
  - b) 32 bits
  - c) 48 bits
  - d) 64 bits
- 3. Hvordan transporteres EAP-meldinger mellom autentikatoren og autentiseringstjeneren i RSN?
  - a) EAP-meldingene er innkapslet i TCP/IP
  - b) EAP-meldingene er innkapslet i EAP-TLS
  - c) EAP-meldingene er innkapslet i VPN
  - d) EAP-meldingene er innkapslet i 801.1X
- 4. Hvilken kryptoalgoritme brukes på tellermåte med kryptoblokklenking for meldingsautentiseringskode i CCMP?
  - a) AES
  - b) Michael
  - c) RC4
  - d) KASUMI
- 5. Hva er hensikten med EAPOL 4-veis håndtrykk?
  - a) Beregne en fersk pairwise temporal key (PTK) fra pairwise message key (PMK)
  - b) Beregne en fersk pairwise master key (PMK) fra pairwise transient key (PTK)
  - c) Beregne en fersk pairwise transient key (PTK) fra pairwise master key (PMK) etter at begge parter har verifisert PMK
  - d) Beregne en fersk pairwise message key (PMK) fra pairwise trusted key (PTK) generert i 4-veis nøkkelavtaleprotokoll
- 6. Hvordan fungerer et blokkchiffer i tellervirkemåten?
  - a)  $C = E(i) \oplus i$
  - b)  $C = E(i) \oplus M \oplus i$
  - c)  $C_i = E(i) \oplus M_i$
  - d)  $C = E(i) \oplus M$

- 7. Er hele MAC PDU kryptert i CCMP?
  - a) Ja, CCMP bruker en delt nøkkel
  - b) Ja, CCMP-hodet er kryptert
  - c) Nei, MAC-hodet er ikke kryptert
  - d) Nei, MAC-hodet og CCMP-hodet er ikke kryptert
- 8. Hvilken virkemåte brukes blokkchifferet AES på i RSN?
  - a) Tellermåte med chifferblokklenket meldingsautentiseringskode
  - b) Tellermåte med Galois meldingsautentiseringskode
  - c) Chifferblokklenking med tellermåte meldingsautentiseringskode
  - d) Chifferblokklenking med krystet meldingsautentiseringskode
- 9. Hvordan blir den 128 bits startverdien i telleren for CCMP-kryptering initialisert i RSN?
  - a) Med en tilfeldig IV
  - b) Med å sette sammen IV og den utvidete IV
  - c) Med flag/priority bits, packetnumber, source-address, og en konstant
  - d) Med source address, destination address og MIC-verdi av MPDU
- 10. Hvilken 802.11 rammetype er kryptografisk beskyttet i 802.11w standarden?
  - a) Datarammer
  - b) Controlrammer
  - c) Managementrammer
  - d) Beaconrammer
- 11. Hvordan beskytter UMTS mot avlytting av abonnentsidentifikatoren over radiokanalen?
  - a) Ved at nettet forsyner midlertidige abonnentsidentiteter til USIMene
  - b) Ved å beholde abonnentsidentitet inne i USIM
  - c) Ved å lagre den 128-bits hemmelige nøkkelen ( $K_{\rm IMSI}$ ) i USIMen og bare distribuere til tiltrodde VLRer.
  - d) Ved å bruke IMEI istedet for IMSI
- 12. Hvilken informasjon sendes fra HSS til MME i løpet av LTE/EPS-autentiseringsprotokollen?
  - a) IMSI, RAND, AUTN, XRES
  - b) RAND, AUTN, XRES, K<sub>ASME</sub>
  - c) RAND, AUTN, XRES, CK, IK
  - d) RAND, AUTN, XRES,  $K_c$
- 13. Hvilket UTRAN protokollag utfører kryptering?
  - a) MAC-laget og RRC-laget
  - b) RLC-laget og RRC-laget
  - c) PHY-laget og MAC-laget
  - d) MAC-laget og RLC-laget

- 14. Hva skjer dersom UTRAN forhandlingsprotokoll for kryptoalgoritmer finner at brukerutstyret (UE) og nettet ikke har noen felles krypteringsalgoritme?
  - a) UTRAN sender en ny krypteringsalgoritme som en app-nedlasting
  - b) UTRAN kobler ned forbindelsen umiddelbart
  - c) UTRAN kan velge å etablere forbindelsen uten kryptering
  - d) UTRAN bruker ikke kryptoalgoritme-forhandling
- 15. I hvilken operasjonsmåte brukes KASUMI for å konstruere 3GPP f8 nøkkelstrømsgeneratoren?
  - a) Kombinasjonen Counter-mode og ECB-mode
  - b) Kombinasjonen Counter-mode og CCM-mode
  - c) Kombinasjonen Counter-mode og OFB-mode
  - d) Kombinasjonen Counter-mode og CBC-mode
- 16. Hva er den underliggende antakelsen i sikkerhetsanalysen av MILENAGE?
  - a) Ingen antakelser ble gjort
  - b) Kjernefunksjonen må være et sikkert blokkchiffer
  - c) AES må benyttes som kjernefunksjon
  - d) Kjernefunksjonen må være en enveisfunksjon
- 17. Hvorfor kan UICC normalt enkelt demonteres fra UE?
  - a) UE produksjons- og bruksløp kan gjennomføres uavhengig av brukertilknytning og abonnementsprosess
  - b) Feilraten til smartkort (UICC) er høy fordi utstedere (mobiloperatørene) ønsker å redusere kostnad for kortere abonnementsvarighet
  - c) Ende-til-ende UMTS nøkkelkort kan dermed settes inn i USIM-inngangen for nøkkeldistribusjon and -administrasjon
  - d) USIM inneholder en utløpsdato, på samme måte som et kredittkort, og må kunne erstattes med nytt
- 18. Hva er bitlengden på den faste abonnentsnøkkelen i UMTS?
  - a) 56
  - b) 64
  - c) 128
  - d) 256
- 19. Endepunktene for krypterte brukerdata over EPS er
  - a) UICC og eNB
  - b) UE og MME
  - c) UE og eNB
  - d) UICC og MME

- 20. Endepunktene for krypterte signalmeldinger i EPS AS er
  - a) UICC og eNB
  - b) UE og eNB
  - c) eNB og MME
  - d) UE og MME
- 21. Endepunktene for krypterte signalmeldinger i EPS NAS er
  - a) UICC og eNB
  - b) UE og eNB
  - c) eNB og MME
  - d) UE og MME
- 22. Kan LTE/EPS tilby end-til-ende datasikkerhet?
  - a) Nei
  - b) Ja, men bare autentisitet
  - c) Ja, men bare anonymitet
  - d) Ja, både konfidensialitet og autentisitet
- 23. Kan en 3G USIM virke i et LTE/EPS UE håndsett?
  - a) Nei, fordi krypto-nøklene må beholdes i USIM
  - b) Nei, fordi krypto-nøklene er ikke kompatible
  - c) Ja, fordi krypto-nøklene er de samme i begge systemene
  - d) Ja, fordi USIM nøkkel utdata er det samme i begge systemene
- 24. Hvor ligger nøkkelavledningsfunksjonen KDF i EPS?
  - a) I USIM og AuC
  - b) I USIM og UE
  - c) I UE og MME
  - d) I UE og HSS
- 25. Hva er lovlig avlytting i mobikommunikasjonsnett?
  - a) Avlytting godkjent av lovlig rettsinstans
  - b) Avlytting utført av eller på vegne av politiet
  - c) Signal-jamming beordret av politimyndighet
  - d) Politiets ordre til mobiloperatør om å skru av kommunikasjonskryptering slik at avlytting blir mulig

#### Del II. Kryptografiske mekanismer (35%)

- 26. Hva er forskjellen på et blokkchiffer og et strimchiffer? (3%)
- 27. Hva er en enveis-funksjon? Gi ett eksempel på en enveis-funksjon konstruksjon, og hvordan denne kan brukes? (4%)
- 28. Definer chifferblokklenkingsmåte med en algebraisk formulering for blokkchifferet  $c = e_k(m)$ . (3%)
- 29. Hva er en meldingsautentiseringskode (MAC)? Gi et eksempel på en konstruksjon av en MAC-funksjon. (5%)
- 30. Kan du finne en god grunn for å bruke MD5 krystefunksjonen<sup>1</sup> slik det gjøres i digital etterforskning, istedet for å benytte autentiseringskoder (MAC) for å identifisere kjente filer. (3%)
- 31. Hva er hensikten med en initaliseringsvektoren (IV). Hvor stor må mengden av IV-verdier være, og hvordan kan verdiene velges? (7%)
- 32. Analyser pseudokoden for RC4-algoritmen nedenfor og beregn hvor stort nøkkelrommet kan bli? Forklar. (4%)

#### Variables:

```
int keylength
byte i, j, S[256], keyinput[int]
boolean Continue
RC4 key schedule:
for i from 0 to 255
  { S[i] := i }
for i from 0 to 255
  { j := (j + S[i] + keyinput[i mod keylength]) mod 256
   swap(S[i], S[j]) }
RC4 generator:
i := 0; j := 0; Continue := True
while Continue {
   i := (i + 1) \mod 256
    j := (j + S[i]) \mod 256
    swap(S[i], S[j])
   output S[(S[i] + S[j]) mod 256] }
```

33. En pseudorandom-generator kan modelleres som en tilstandsmaskin. Hva er antallet mulige tilstander for RC4-generatoren? Hva kan du se ut av forholdet mellom antall mulige tilstander og nøkkelrommet til RC4. (En sidebemerkning: Antall atomer i det observerte universet er estimert til 10<sup>80</sup>, et forsvinnende lite antall i denne sammenhengen!) (6%)

 $<sup>^1{\</sup>rm Jada},$  full stendig nytt norsk ord for hash function! Kommentarer mott as.

### Part III. Protocols (15%)

- 34. Nevn og karakteriser hovedtypene av protokollangripere, og ranger dem etter deres evner til angrep. (5%)
- 35. Konstruer en kryptoprotokoll mellom to parter som ønsker å velge og bruke en utav mange mulige MAC-algoritmer, over et åpent og usikkert nett. Forklar modellen og antakelser, protokollangriperkategorier, meldingsutveksling, lokale beregninger, og uttrykk punktvis dine sikkerhetspåstander for protokollen. (10%)

