

# Luento 6

## Luotettavuus, koherentit järjestelmät (osa 2)

### Vikaantumisprosessit ja käytettävyys

Jan-Erik Holmberg  
Systeemianalyysin laboratorio  
Matematiikan ja systeemianalyysin laitos  
Aalto-yliopiston perustieteiden korkeakoulu  
PL 11100, 00076 Aalto  
[jan-erik.holmberg@aalto.fi](mailto:jan-erik.holmberg@aalto.fi)

# Rakennefunktio ja toimintapolut (1/2)

- Olkoot  $P_1, \dots, P_S$  koherentin järjestelmän minimitoimintapolut ja

$$\alpha_j(\mathbf{x}) = \begin{cases} 1, & \text{jos kaikki } P_j\text{:n komponentit toimivat} \\ 0, & \text{jos jokin } P_j\text{:n komponentti ei toimi} \end{cases}$$

Pätee

$$\alpha_j(\mathbf{x}) = \min_{i \in P_j} x_i = \prod_{i \in P_j} x_i$$

Järjestelmä toimii, jos jonkin toimintapolun komponentit toimivat

$$\phi(\mathbf{x}) = \begin{cases} 1, & \text{jos } \alpha_j(\mathbf{x})=1 \text{ jollekin toimintapolulle} \\ 0, & \text{jos } \alpha_j(\mathbf{x})=0 \text{ kaikille toimintapoluille} \end{cases}$$

## Rakennefunktio ja toimintapolut (2/2)

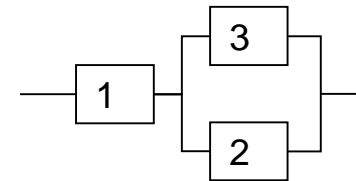
- Saadaan siis

$$\phi(\mathbf{x}) = \max_j \alpha_j(\mathbf{x}) = \max_j \prod_{i \in P_j} x_i = 1 - \prod_{j=1}^s \left( 1 - \prod_{i \in P_j} x_i \right)$$

- Rakennefunktio on siis yksikäsitteisesti esitettävissä minimitoimintapolkujen rinnakkaisjärjestelmänä

- Esimerkki

- minimitoimintapolut  $(1,1,0)$ ,  $(1,0,1)$



$$\phi(\mathbf{x}) = 1 - (1 - x_1 x_2)(1 - x_1 x_3) = x_1 x_2 + x_1 x_3 - x_1 x_2 x_3$$

# Rakennefunktio ja katkosjoukot (1/2)

- Olkoot  $C_1, \dots, C_k$  koherentin järjestelmän minimikatkosjoukot ja

$$\beta_j(\mathbf{x}) = \begin{cases} 1, & \text{jos ainakin yksi komponentti } C_j\text{:ssä toimii} \\ 0, & \text{jos mikään komponentti } C_j\text{:ssä ei toimi} \end{cases}$$

- Pätee

$$\beta_j(\mathbf{x}) = \max_{i \in C_j} x_i = 1 - \prod_{i \in C_j} (1 - x_i)$$

- Järjestelmä ei toimi, jos jonkin minimikatkosjoukon kaikki komponentit pettävät

$$\phi(\mathbf{x}) = \begin{cases} 1, & \text{jos } \beta_j(\mathbf{x})=1 \text{ kaikille katkosjoukoille} \\ 0, & \text{jos } \beta_j(\mathbf{x})=0 \text{ jollekin katkosjoukoille} \end{cases}$$

# Rakennefunktio ja katkosjoukot (2/2)

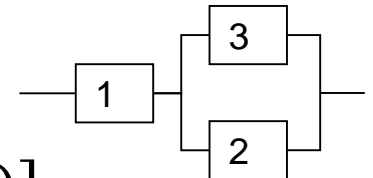
- Tällöin

$$\phi(\mathbf{x}) = \min_j \beta_j(\mathbf{x}) = \prod_{j=1}^k \beta_j(\mathbf{x}) = \prod_{j=1}^k \left( 1 - \prod_{i \in C_j} (1 - x_i) \right)$$

- Rakennefunktio siis yksikäsitteisesti esitettävissä minimikatkosjoukkojen sarjajärjestelmänä
- Esimerkki

- minimikatkosjoukot  $(1,0,0,)$ ,  $(0,1,1)$

$$\begin{aligned} \phi(\mathbf{x}) &= [1 - (1 - x_1)][1 - (1 - x_2)(1 - x_3)] \\ &= x_1[x_2 + x_3 - x_2x_3] \\ &= x_1x_2 + x_1x_3 - x_1x_2x_3 \end{aligned}$$



# Järjestelmän luotettavuus

- Komponentin  $i$  tila on satunnaismuuttuja

$$X_i = \begin{cases} 0, & \text{jos komponentti } i \text{ ei toimi} \\ 1, & \text{jos komponentti } i \text{ toimii} \end{cases}$$

- Komponentin  $i$  luotettavuus  $p_i = P[X_i = 1]$ 
  - Tilavektorista vastaavasti saadaan siis  $n$ -vektori  $\mathbf{p} = (p_1, \dots, p_n)$
  - Huom! Tarkasteluajankohta täsmennettävä, muuten ei mielekäs määritelmä
- Järjestelmän luotettavuus  $r(\mathbf{p}) = P[\phi(\mathbf{x}) = 1]$ 
  - Käytetään myös termiä luotettavuusfunktio
  - Voidaan määrittää odotusarvona  $r(\mathbf{p}) = E[\phi(\mathbf{x})]$ , koska  $\phi(\mathbf{x})$  on binäärimuuttuja
- Esimerkkejä
  - Sarjajärjestelmä toimii, jos sen kaikki komponentit toimivat (oletetaan nämä riippumattomiksi)  $\Leftrightarrow$

$$r(\mathbf{p}) = P[\phi(\mathbf{x}) = 1] = P\left[\prod_{i=1}^n X_i = 1\right] = \prod_{i=1}^n P[X_i = 1] = \prod_{i=1}^n p_i$$

- Rinnakkaisjärjestelmälle

$$r(\mathbf{p}) = 1 - \prod_{i=1}^n (1 - p_i)$$

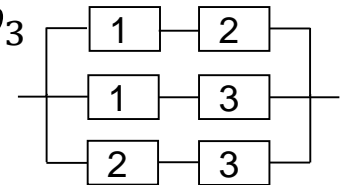
# Luotettavuuden laskennasta (1/3)

## • Toimintapolut

- Järjestelmä toimii, jos jokin toimintapolku kunnossa
- Luotettavuus on siis tn sille, että tilavektorina on toimintapolku
- Järjestelmän luotettavuus = toimintapolkujen tn:ien summa
- Esim. 2/3-järjestelmän toimintapolut (0,1,1), (1,0,1), (1,1,0), (1,1,1)

$$r(\mathbf{p}) = (1 - p_1)p_2p_3 + (1 - p_2)p_1p_3 + (1 - p_3)p_1p_2 + p_1p_2p_3$$

$$= p_1p_2 + p_1p_3 + p_2p_3 - 2p_1p_2p_3$$



- Tn:ien  $p_i$  sijoittaminen  $X_i$ :iden paikalle rakennefunktiossa

$$\phi(X) = 1 - (1 - X_1X_2)(1 - X_1X_3)(1 - X_2X_3)$$

ei anna oikeaa odotusarvoa, koska tällöin tulee väärää tulotermejä  $(p_i)^2$ .

Ts. binäärimuuttujille pätee

$$E[X_i^2] = E[X_i] = p_i$$

- Sama luotettavuus saadaan odotusarvona

$$E[\phi(X)] = E[1 - (1 - X_1X_2)(1 - X_1X_3)(1 - X_2X_3)]$$

$$= E[X_1X_2 + X_1X_3 + X_2X_3 - X_1^2X_2X_3 - X_1X_2^2X_3 - X_1X_2X_3^2 + X_1^2X_2^2X_3^2]$$

$$= E[X_1X_2 + X_1X_3 + X_2X_3 - 2X_1X_2X_3] = r(\mathbf{p})$$

# Luotettavuuden laskennasta (2/3)

- Katkosjoukot

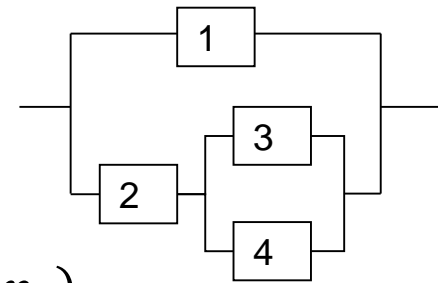
- Järjestelmä ei toimi, jos joku katkosjoukko toteutuu
- Luotettavuus saadaan siis vähentämällä yhdestä tn sille, että tilavektori on katkosjoukko

- Katkosjoukot

$(0,0,0,0), (0,0,0,1), (0,0,1,0), (0,0,1,1)$  ja  $(0,1,0,0)$

- Näin luotettavuudeksi saadaan

$$r(\mathbf{p}) = 1 - (1 - p_1)(1 - p_2)(1 - p_3)(1 - p_4) - (1 - p_1)(1 - p_2)(1 - p_3)p_4 - (1 - p_1)(1 - p_2)p_3(1 - p_4) - (1 - p_1)(1 - p_2)p_3p_4 - (1 - p_1)p_2(1 - p_3)(1 - p_4)$$



- Ehdollistaminen

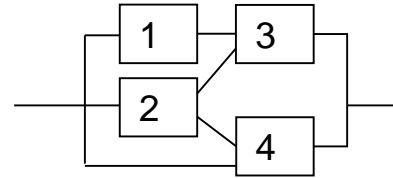
- Järjestelmän toiminta voidaan ehdollistaa jonkun avainkomponentin toiminnalle

$$r(\mathbf{p}) = P(\phi(1_i, x_{-i}))P(x_i = 1) + P(\phi(0_i, x_{-i}))P(x_i = 0) \\ = r(1_i, p_{-i})p_{-i} + r(0_i, p_{-i})(1 - p_{-i})$$

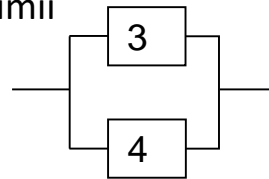


# Luotettavuuden laskennasta (3/3)

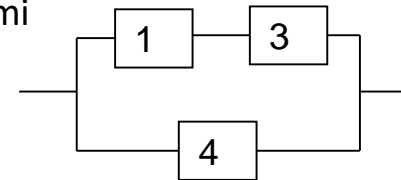
- Ehdollistaminen (jatk.)
  - Tarkastellaan järjestelmää



- Ehdollistetaan järjestelmän komponentille 2
  - A: Komponentti 2 toimii



B: Ei toimi



- A:n luotettavuus

$$r(\mathbf{p}^A) = 1 - (1 - p_3)(1 - p_4)$$

- B:n luotettavuus

$$r(\mathbf{p}^B) = 1 - (1 - p_1 p_3)(1 - p_4)$$

- Koko järjestelmän luotettavuus siis

$$r(\mathbf{p}) = (1 - (1 - p_3)(1 - p_4))p_2 + (1 - (1 - p_1 p_3)(1 - p_4))(1 - p_2)$$

# Luotettavuuden tärkeys

- Koherentissa järjestelmässä komponentin luotettavuuden tärkeyttä kuvaa

$$I_r(i) = \frac{\partial r(\mathbf{p})}{\partial p_i}, i = 1, \dots, n$$

- Ts. miten paljon järjestelmän luotettavuus muuttuu, jos yksittäisten komponentin luotettavuus muuttuu?
- Luotettavuuden ehdollistamiskaavaa käyttäen tämä voidaan kirjoittaa muodossa

$$I_r(i) = r(1_i, \mathbf{p}_{-i}) - r(0_i, \mathbf{p}_{-i})$$

- Kunnossapito kannattaa pyrkiä kohdentamaan luotettavuudeltaan tärkeimpiin komponentteihin
- Esim. sarjajärjestelmässä  $i$ :nnen komponentin luotettavuus

$$r(\mathbf{p}) = \prod_{j=1}^n p_j$$

$$I_r(i) = \frac{\partial r(\mathbf{p})}{\partial p_i} = \prod_{j \neq i} p_j$$

Huom! Riskitärkeysmitoista tulee myöhemmin lisää. Tätä mittaa kutsutaan myös Birnbaumin mitaksi

Ts. tärkeys suurin komponentille, jonka luotettavuus pienin (tällöin muiden tulo suurin)  
 – ”ketju on yhtä vahva kuin sen heikoin lenkki”

# Laskenta-approksimoineista (1/4)

- Huomioita

- Rakennefunktion käyttöön perustuvat em. laskutavat antavat tarkan luotettavuusarvon
- Komponenttien oletetaan kuitenkin olevan toisistaan riippumattomia vailla yhteisiä vikaantumissyitä
- Isoissa järjestelmissä tarkka laskenta tulee raskaaksi  $\Rightarrow$  tarvitaan approksimaatioita
- Koherenttien järjestelmien approksimaatioiden ääripäinä sarja- ja rinnakkaisjärjestelmät, joten

$$\prod_{i=1}^n p_i \leq r(p) \leq 1 - \prod_{i=1}^n (1 - p_i)$$

- » Ei kuitenkaan kovin käyttökelpoinen – jos esim. neljä komponenttia yhteisellä tn:llä  $p = 0.9$ , niin rajoiksi saadaan  $0.94 = 0.6561$  ja  $1 - (1 - 0.9) \cdot 4 = 0.9999$ , mitkä ovat liian väljät

# Laskenta-approksimoineista (2/4)

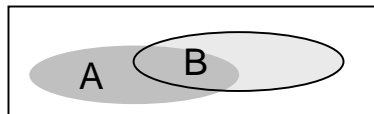
- Minimitoimintapolut ja -katkosjoukot

- Järjestelmä voidaan kuvata sarjaankytkettyinä minimikatkosjoukkoina tai rinnakkainkytkettyinä minimitoimintapolkuina

- Näistä saadaan luotettavuusrajat

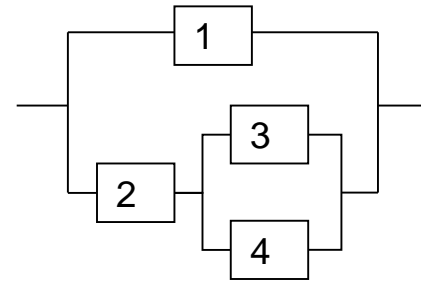
$$\prod_{j=1}^k \left[ 1 - \prod_{i \in C_j} (1 - p_i) \right] \leq r(p) \leq 1 - \prod_{j=1}^s \left[ 1 - \prod_{i \in P_j} p_i \right]$$

- Komponentit voivat olla useilla toimintapoluilla ja useissa katkosjoukoissa, kyse approksimaatiosta



# Laskenta-approksimoinneista (3/4)

- Esimerkki
  - Minimitoimintapolut  
 $\{1\}, \{2,3\}, \{2,4\}$
  - Minimikatkosjoukot  
 $\{1,2\}, \{1,3,4\}$



# Laskenta-approksimoineista (4/4)

- Esimerkki jatkuu

- Minimitoimintapoluista saadaan luotettavuudelle yläraja

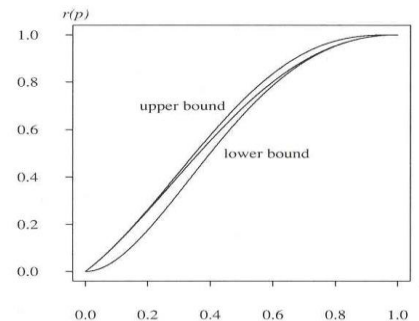
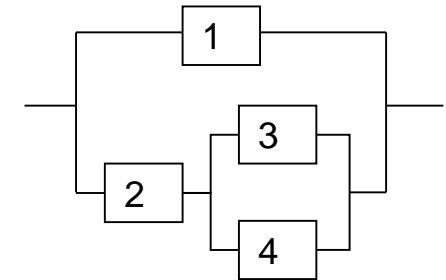
$$r(\mathbf{p}) = 1 - (1 - p_1)(1 - p_2p_3)(1 - p_2p_4)$$

- Minimikatkosjoukoista saadaan luotettavuudelle alaraja

$$r(\mathbf{p}) = [1 - (1 - p_1)(1 - p_2)] \times [1 - (1 - p_1)(1 - p_3)(1 - p_4)]$$

- Jos kaikkien komponenttien  $t_n$ :t samoja, niin

$$(1 - (1 - p)^2)(1 - (1 - p)^3) \leq r(\mathbf{p}) \leq 1 - (1 - p)(1 - p^2)^2$$



- Tarkka arvo voidaan laskea seuraavista toisensa poissulkevista katkosvektoreista  $(0,0,0,0), (0,0,1,0), (0,0,0,1), (0,0,1,1), (0,1,0,0)$

# Komponenttien elinikä

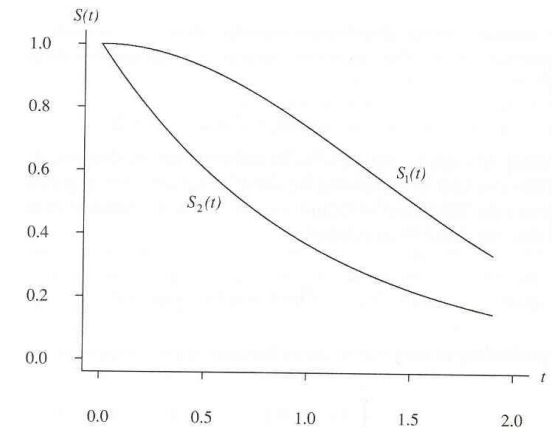
- Komponentin elinikää kuvataan satunnaismuuttujalla  $T$ 
  - Tiheysfunktio  $f(t)$ , kertymäfunktio  $F(t)$
- Eloojäämisfunktio  $S(t)$  (survivor function)
  - on se tn, että komponentti toimii ainakin ajanhetkeen  $t$  asti, ts.  $S(t) = P[T \geq t], t \geq 0$
- Huomioita
  - Yleensä oletetaan, että komponentti on toimintakuntoinen tarkastelujakson alussa
 
$$\Rightarrow S(0) = 1$$
  - Jatkuville tn-jakaumille pätee
 
$$1 = P[T \leq t] + P[T \geq t] = F(t) + S(t)$$

$$\Rightarrow S(t) = 1 - F(t)$$
  - Edelleen
 
$$\lim_{t \rightarrow \infty} S(t) = \lim_{t \rightarrow \infty} (1 - F(t)) = 1 - \lim_{t \rightarrow \infty} F(t) = 0$$
  - Ehdollinen eloonjäämisfunktio  $S_{T|T \geq a}(t)$  on tn sille, että järjestelmä toimii ainakin hetkeen  $t$  asti ehdolla, että se on toiminut hetkeen  $a$  asti (so.  $t \geq a$ )

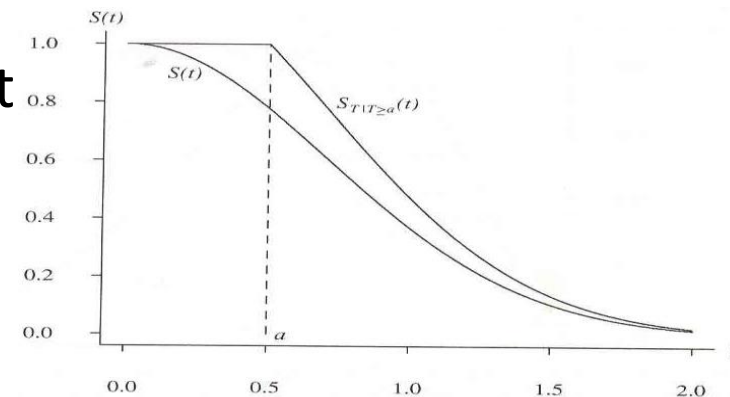
$$S_{T|T \geq a}(t) = \frac{P[T \geq a \wedge T \geq t]}{P[T \geq a]} = \frac{P[T \geq t]}{P[T \geq a]} = \frac{S(t)}{S(a)}, t \geq a$$

# Esimerkkejä eloonjäämisfunktioista

- Seuraavista eloonjäämisfunktio  $S_1(t)$  on parempi, koska  $S_1(t) \geq S_2(t)$



- Ehdolliset eloonjäämisfunktiot
  - Esim. henkivakuutusten myyntiehdot voidaan ehdollistaa sille, minkä ikäinen vakuutettava henkilö on





# Riskitaajuusfunktio

- Riskitaajuusfunktio (hazard function) kertoo, miten altis hetkeen  $t$  asti toiminut komponentti on vikaantumaan hetkellä  $t$

- Sovelletaan raja-arvolaskentaa

$$P[t \leq T \leq t + \Delta | T \geq t] = \frac{P[t \leq T \leq t + \Delta]}{P[T \geq t]}$$

$$= \frac{S(t) - S(t + \Delta)}{S(t)}$$

- Keskimääräinen vikaantumistn  $\Delta$  levyisellä intervallilla

$$\frac{S(t) - S(t + \Delta)}{S(t)\Delta}$$

- Hetkelliseksi vikaantumistaajuudeksi saadaan

$$h(t) = \lim_{\Delta \rightarrow 0} \frac{S(t) - S(t + \Delta)}{S(t)\Delta}$$

- Todennäköisyystulkinta: millä  $tn$ :llä komponentti vikaantuu seuraavan  $\Delta$  pituisena jaksena?

$$h(t)\Delta = P[t \leq T \leq t + \Delta | T \geq t]$$

- Huom! Myös termiä voittuvuusfunktio käytetään samassa merkityksessä

# Muita funktioita

- Kumulatiivinen riskitaajuusfunktio

$$H(t) = \int_0^t h(\tau) d\tau = \int_0^t -\frac{S'(\tau)}{S(\tau)} d\tau$$

$$= -\ln(S(t)) + \ln(S(0)) = -\ln(S(t))$$

- Saadaan siis  $\lim_{t \rightarrow \infty} S(t) = 0 \Rightarrow \lim_{t \rightarrow \infty} H(t) = \infty$
- $H(t)$  kasvava ja  $H(0) = 0$

- Jäljellä oleva elinikäodote

$$L(t) = E[T - t | T \geq t]$$

- Laskentaa varten tarvitaan ehdollinen tn-jakauma

$$f_{T|T \geq t}(\tau) = \frac{f(\tau)}{S(t)}, \tau \geq t$$

- Tällöin

$$L(t) = E[T - t | T \geq t] = \int_t^\infty (\tau - t) \frac{f(\tau)}{S(t)} d\tau = \frac{1}{S(t)} \int_t^\infty \tau f(\tau) d\tau - t$$

# Funktioista toiseen siirtymiset

	$f(t)$	$S(t)$	$h(t)$	$H(t)$	$L(t)$
$f(t)$	$\cdot$	$\int_t^\infty f(\tau) d\tau$	$\frac{f(t)}{\int_t^\infty f(\tau) d\tau}$	$-\log \left[ \int_t^\infty f(\tau) d\tau \right]$	$\frac{\int_t^\infty \tau f(\tau) d\tau}{\int_t^\infty f(\tau) d\tau} - t$
$S(t)$	$-S'(t)$	$\cdot$	$\frac{-S'(t)}{S(t)}$	$-\log S(t)$	$\frac{1}{S(t)} \int_t^\infty S(\tau) d\tau$
$h(t)$	$h(t) e^{-\int_0^t h(\tau) d\tau}$	$e^{-\int_0^t h(\tau) d\tau}$	$\cdot$	$\int_0^t h(\tau) d\tau$	$\frac{\int_t^\infty e^{-\int_0^\tau h(y) dy} d\tau}{e^{-\int_0^t h(\tau) d\tau}}$
$H(t)$	$H'(t) e^{-H(t)}$	$e^{-H(t)}$	$H'(t)$	$\cdot$	$e^{H(t)} \int_t^\infty e^{-H(\tau)} d\tau$
$L(t)$	$\frac{1+L'(t)}{L(t)} e^{-\int_0^t \frac{1+L'(\tau)}{L(\tau)} d\tau}$	$e^{-\int_0^t \frac{1+L'(\tau)}{L(\tau)} d\tau}$	$\frac{1+L'(t)}{L(t)}$	$\int_0^t \frac{1+L'(\tau)}{L(\tau)} d\tau$	$\cdot$

# Eksponttijakauma

- Elinikäfunktiot

$$f(t) = \lambda e^{-\lambda t}$$

$$F(t) = \int_0^t \lambda e^{-\lambda t} dt = \lambda \int_0^t \frac{d}{dt} \left( -\frac{e^{-\lambda t}}{\lambda} \right) = [1 - e^{-\lambda t}]$$

$$S(t) = 1 - F(t) = e^{-\lambda t}$$

$$h(t) = \frac{f(t)}{S(t)} = \frac{\lambda e^{-\lambda t}}{e^{-\lambda t}} = \lambda$$

$$L(t) = \frac{1}{\lambda}$$

- Eksponttijakauma on muistiton

$$P[T - h \geq t | T \geq h] = \frac{P[T \geq h + t]}{P[T \geq h]} = \frac{S(h + t)}{S(h)} = \frac{e^{-\lambda(h+t)}}{e^{-\lambda h}} = e^{-\lambda t} = S(t)$$

$$= P[T \geq t]$$

# Elinikäodote

- Elinikäodote on vakio

$$\begin{aligned}
 L(0) &= E[T] = \int_0^{\infty} \tau \lambda e^{-\lambda \tau} d\tau \\
 &= \lambda \left[ \int_0^{\infty} \tau \frac{e^{-\lambda \tau}}{-\lambda} - \int_0^{\infty} \frac{e^{-\lambda \tau}}{-\lambda} d\tau \right] = \int_0^{\infty} \frac{e^{-\lambda \tau}}{-\lambda} = \frac{1}{\lambda} = L(t)
 \end{aligned}$$

- Lause. Eksponenttijakauma on ainoa muistiton jatkuva jakauma
- Tod.

Muistittomuus tarkoittaa sitä, että  $t, h > 0$  pätee

$$S(t + h) = S(t)S(h)$$

Tällöin kokonaisluvuille  $m, n$  pätee

$$S\left(\frac{m}{n}\right) = S\left(\frac{m-1}{n}\right) S\left(\frac{1}{n}\right) = S\left(\frac{m-2}{n}\right) S\left(\frac{1}{n}\right) S\left(\frac{1}{n}\right)$$

## Tod. (jatkoa)

Kun  $m = n$ , niin saadaan

$$S(1) = \left( S\left(\frac{1}{n}\right) \right)^n \Rightarrow S\left(\frac{1}{n}\right) = S(1)^{\frac{1}{n}}$$

Sijoitetaan tämä edelliseen

$$S\left(\frac{m}{n}\right) = S(1)^{\frac{m}{n}}$$

Eloonjäämisfunktio jatkuva, joten suhde  $m/n$  voidaan korvata  $t$ :llä

$$S(t) = [S(1)]^t$$

Koska  $S(0) = 1$  ja  $\lim_{t \rightarrow \infty} S(t) = 0$ , niin on olemassa  $\lambda > 0$  s.e.  $S(1) = e^{-\lambda}$

On siis saatu  $S(t) = e^{-\lambda t}$

m.o.t. (mikä olikin todistettava).

# Järjestelmien ylläpidosta

- Periaatteellisia vaihtoehtoja
  - Uusiminen (replacement)
  - Ennaltaehkäisevä huolto (maintenance)
  - Korjaaminen (repair)
- Uusiminen
  - Vioittuneet komponentit korvataan uusilla
  - Myös muita komponentteja voidaan uusia
    - » Uusiminen tehdään jonkin politiikan mukaisesti (ks. seuraavat kalvot)
- Ennaltaehkäisevä huolto
  - Huollolla pyritään estämään vikaantumiset
    - » Esim. lentokoneen huolto – vikaantumisia ei haluta
  - Huollon yhteydessä vikaantuneet komponentit korjataan tai uusitaan
    - » Vrt. auton huolto (jarrupalat jne.)
  - Kysymyksiä
    - » Miten usein huollot pitäisi tehdä? missä laajuudessa?
- Korjaaminen
  - Järjestelmä korjataan vain sen vikaantuessa
    - » Esim. satelliitit – ennaltaehkäisevä huolto liian kallista
  - Kysymyksiä
    - » Ikääntyvissä järjestelmissä usein enemmän vikoja – missä vaiheessa korjaaminen ei enää kannata?

# Järjestelmien korjaaminen

- Komponenttien uusiminen
  - Kun komponentti vikaantuu, se vaihdetaan uuteen
    - » Esimerkiksi lamppujen vaihto
  - Kysymyksiä
    - » Montako komponenttia pitäisi olla varastossa, jotta varastoimisen ja vikaantumishäiriöiden yhteenlasketut kustannukset minimoituvat?
    - » Onko vikaantuneet komponentit pakko uusia heti?
    - » Minkä politiikan mukaan komponentit pitäisi uusia?
- Uusimispolitiikkoja
  - Vikaantumisperustainen (failure replacement):
    - » Kukin komponentti uusitaan vain sen vikaantuessa
  - Ikääntymisperustainen (age replacement)
    - » Kukin komponentti uusitaan, kun se
      - vikaantuu tai
      - sen käyttöikä saavuttaa asetetun uusimisvälin  $c$  (kumpi näistä sitten toteutuukin komponentin kohdalla ensiksi)
  - Eräperustainen (block replacement)
    - » Komponentti uusitaan, kun se
      - vikaantuu tai
      - tullaan uusimisajankohtaan  $c, 2c, 3c, \dots$ , jolloin kaikki komponentit uusitaan
    - » Voidaan joutua uusimaan sellaisiakin komponentteja, jotka ovat toimivia ja jotka ovat olleet toiminnassa vain vähän aikaa



# Uusimispolitiikkojen vertailua

- Huomioita

- Kun  $c \rightarrow \infty$ , ikääntymis- ja eräperustainen uusiminen lähestyvät vikaantumisperustaista
- Ikääntymisperustaisessa uusimisessa tarvitaan odotusarvoisesti enemmän komponentteja kuin vikaantumisperustaisessa
  - » Näin siksi, että uusitaan myös komponentteja, jotka saavuttavat uusimisvälinsä toimintakunnossa
- Eräperustaisessa tarvitaan odotusarvoisesti enemmän komponentteja kuin ikääntymisperustaisessa
  - » Näin siksi, että uusitaan myös komponentteja, jotka ovat toimivia ja jotka eivät ole vielä olleet toiminnassa koko uusimisväliä
- Pätee siis

$$n_f(t) \leq n_a(t) \leq n_b(t), t > 0$$

missä  $n_f(t)$ ,  $n_a(t)$ ,  $n_b(t)$  ovat hetkeen  $t$  mennessä tarvittavien uusien komponenttien lkm:t vikaantumis-, ikääntymis- ja eräperustaisessa uusimisessa

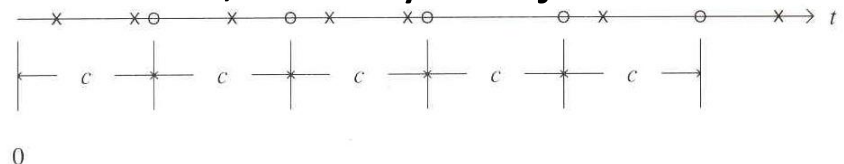


Figure 6.3 Block replacement policy.

# Vikaantumisalttius

- Komponenttien vikaantuminen
  - Jos vikataajuusfunktio  $h(t)$  on kasvava, niin vikaantumistn kasvaa ajan myötä (wear-out)
    - » Tyypillinen tilanne, kun viat aiheutuvat kulumisesta
  - Jos vikataajuusfunktio  $h(t)$  on vähenevä, niin vikaantumistn pienenee ajan myötä (burn-in)
    - » Voi olla tilanne uuden järjestelmän käyttöönotossa, kyse esimerkiksi alkuvaiheen 'lastentaudeista', joiden jälkeen järjestelmä toimii paremmin
  - Molempia tapauksia varten tarvitaan elinikämallia, joissa vikataajuus ei ole vakio
  - Useimmiten ei-vakioisia vikataajuusfunktioita mallinnetaan Weibull- ja gammajakaumilla
- Käyttötarkoituksia
  - Yksittäisten komponenttien riskianalyysit
  - Pisteprosessit, joissa komponentteja uusitaan
    - » Komponentin vikaantumisajankohtaa kuvaa satunnaismuuttuja  $T$
    - » Korjaamiseen ja uusimiseen kuluva aika voidaan oletetaan merkityksettömäksi, jos kukin komponentti saadaan uudenveroiseksi viiveettä joko uusimalla tai korjaamalla

# Weibull-jakauma (1/4)

- Ominaisuuksia
  - Soveltuu sellaisten prosessien mallintamiseen, jossa vikaantumistn muuttuu ajan myötä
  - Elinikää kuvaavat funktiot ( $\kappa > 0, \lambda > 0, t \geq 0$ )

$$f(t) = \kappa \lambda^\kappa t^{\kappa-1} e^{-(\lambda t)^\kappa}$$

$$S(t) = e^{-(\lambda t)^\kappa}$$

$$h(t) = \kappa \lambda^\kappa t^{\kappa-1}$$

$$H(t) = (\lambda t)^\kappa$$

- $\kappa$ -muotoparametri määrittää jakauman muodon
  - »  $\kappa < 1 \Rightarrow$  vikataajuusfunktio vähenevä
  - »  $\kappa = 1 \Rightarrow$  vikataajuusfunktio vakio (ts. eksponenttijakauma Weibullin erikoistapaus)
  - »  $\kappa > 1 \Rightarrow$  vikataajuusfunktio kasvava
- Pätee

$$E[T^r] = \frac{r}{\kappa \lambda^r} \Gamma\left(\frac{r}{\kappa}\right)$$

- Ts. odotusarvo- ja muut momentit saadaan gamma-funktiosta, joka on taulukoitu
- Elinikäodote  $L(t)$  ei esitettävissä suljetussa muodossa

# Weibull-jakauma (2/4)

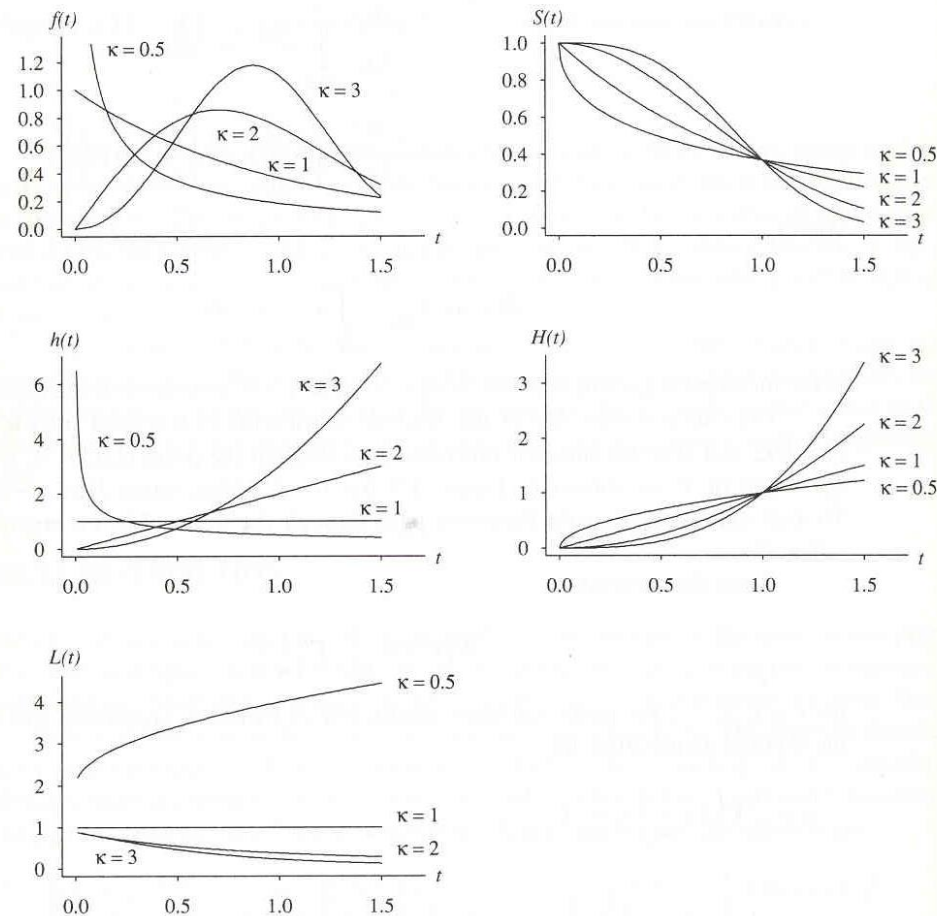


Figure 4.7 Lifetime distribution representations for the Weibull distribution.

## Weibull-jakauma (3/4)

- Esim. virtakytkimen toiminta
  - Toiminta-aika noudattaa Weibull-jakaumaa parametrein  $\lambda=0.0014 \text{ vrk}^{-1}$  ja  $\kappa=1.28$ .
  - Miten kauan kytkin odotusarvoisesti kestää?
  - Millä  $t_n$ :llä se kestää vähintään 500 vrk:ta?
  - Entä vähintään vielä 500 vrk:ta, jos se on toiminut 200 vrk:ta?

# Weibull-jakauma (4/4)

- Ratkaisu

- Odotusarvo saadaan kaavasta

$$E[T] = \frac{1}{0.0014 \times 1.28} \Gamma\left(\frac{1}{1.28}\right) = 661.8$$

- Tn sille, että kytkin kestää vähintään 500 vrk:ta saadaan eloonjäämisfunktiosta

$$S(500) = e^{-(0.0014 \times 500)^{1.28}} = 0.531$$

- Ehdollinen tn sille, että kytkin toimii vähintään  $t$  vrk:ta, jos se on jo toiminut 200 vrk:ta

$$S_{T|T \geq 200}(t) = \frac{S(t)}{S(200)} = \frac{e^{-(0.0014 \times t)^{1.28}}}{e^{-(0.0014 \times 200)^{1.28}}}, t \geq 200$$

mistä saadaan

$$S_{T|T \geq 200}(700) = \frac{S(700)}{S(200)} = 0.459$$

- Tämä tn pienempi kuin  $S(500)$ , syynä kasvava vikataajuusfunktio ( $\kappa = 1.28 > 1$ )

# Gammajakauma (1/2)

- Elinikäfunctiot

$$f(t) = \frac{\lambda}{\Gamma(\kappa)} (\lambda t)^{\kappa-1} e^{-\lambda t}$$

$$F(t) = \int_0^t \frac{\lambda}{\Gamma(\kappa)} (\lambda \tau)^{\kappa-1} e^{-\lambda \tau} d\tau = \frac{1}{\Gamma(\kappa)} \int_0^{\lambda t} x^{\kappa-1} e^{-x} dx$$

$$E[T^r] = \frac{\kappa(\kappa + 1)(\kappa + 1) \dots (\kappa + r - 1)}{\lambda^r}$$

- $\kappa = 1$  antaa erikoistapauksena eksponenttijakauman
- Eloönjäämisfunktio ei esitettävissä suljetussa muodossa
  - » Sama koskee myös kumulatiivista riskitaajuusfunktiota  $H(t)$  ja jäljellä olevaa elinikä-odotetta  $L(t)$
  - » Mm. näistä syistä Weibullin jakauma on käytännössä yleisempi kuin Gamma-jakauma

- Erlangin jakauma

- Jos  $T_1, T_2, \dots, T_n$  ovat toisistaan riippumattomia eksponenttijakautuneita satunnaismuuttujia parametrilla  $\lambda$ , niin  $\sum_{i=1}^n T_i$  noudattaa Erlangin jakaumaa (= gammajakauma, missä  $\kappa = n$ )

$$f(t) = \frac{\lambda}{(n-1)!} (\lambda t)^{n-1} e^{-\lambda t}, S(t) = \sum_{k=0}^{n-1} \frac{(\lambda t)^k}{k!} e^{-\lambda t}$$

# Gammajakauma (2/2)

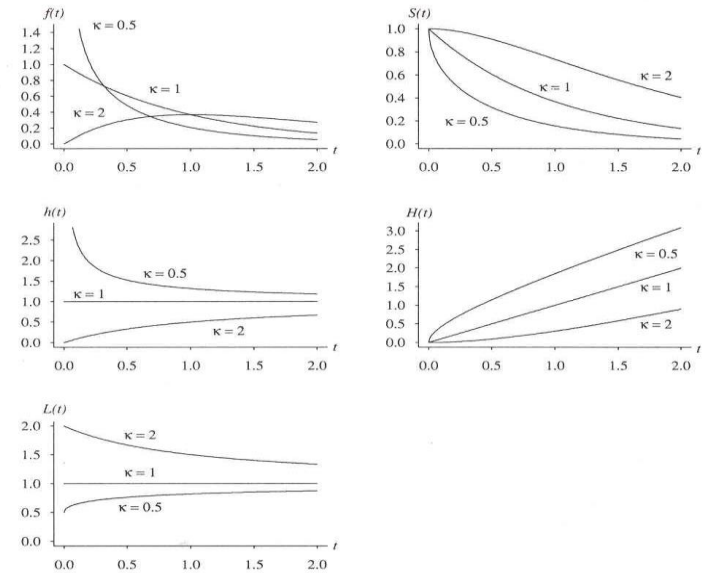


Figure 4.8 Lifetime distribution representations for the gamma distribution.

- Esim. turvallisuuskriittinen varustaminen
  - Luotaimen viestintäjärjestelmän komponentin on toimittava avaruudessa 10 v kuluttua vähintään todennäköisyydellä 99,99%. Montako varakomponenttia on otettava mukaan, jos komponentin vikaantumistaajuus on  $\lambda = 0.025/v$ ?
- Ratkaisu
  - Erlangin jakauman perusteella  $n$  komponentista muodostuva järjestelmä toimii 10 v päästä  $tn$ :llä
  - $S_n(10) = \sum_{k=0}^{n-1} \frac{(0.025 \times 10)^k}{k!} e^{-0.025 \times 10}$
  - Koska  $S_3(10) = 99.987\%$  ja  $S_4(10) = 99.999\%$  niin oltava ainakin 4 komponenttia eli 3 varalle



# Vikaantumisten lukumäärä

- Notatiota
  - Järjestelmä otetaan käyttöön ajanhetkellä  $T_0$
  - Komponentti vikaantuu hetkellä  $T_1$  ja se joko korjataan tai korvataan uudella viipymättä
  - Tämä korjattu/korvattu komponentti vikaantuu hetkellä  $T_2$ , jolloin sille tehdään samoin
  - Näin menetellen hetkeen  $t$  mennessä tarvitaan komponentteja

$$N(t) = \max\{k | T_k \leq t\}$$

- Laskentaprosessin ominaisuuksia
  - $N(t)$  on ei-vähenevä
  - Jos  $t_1 < t_2$ , niin  $N(t_2) - N(t_1)$  on aikavälin  $(t_1, t_2]$  kuluessa vikaantuneiden komponenttien lukumäärä
  - Prosessilla on riippumattomat lisäykset, jos minkä tahansa kahden toisiaan leikkaamattoman aikavälin  $(t_1, t_2]$  ja  $(t_3, t_4]$  aikana tapahtuneiden vikaantumisten lukumäärät ovat toisistaan riippumattomia
  - Prosessi on stationaarinen (stationary), jos minkä tahansa aikavälin kuluessa vikaantuneiden komponenttien lukumäärä riippuu vain aikavälin pituudesta
  - Uusiutumisprosessissa (renewal process) vikaantumistapahtumien väliset ajat ovat toisistaan riippumattomia ja identtisesti jakautuneita

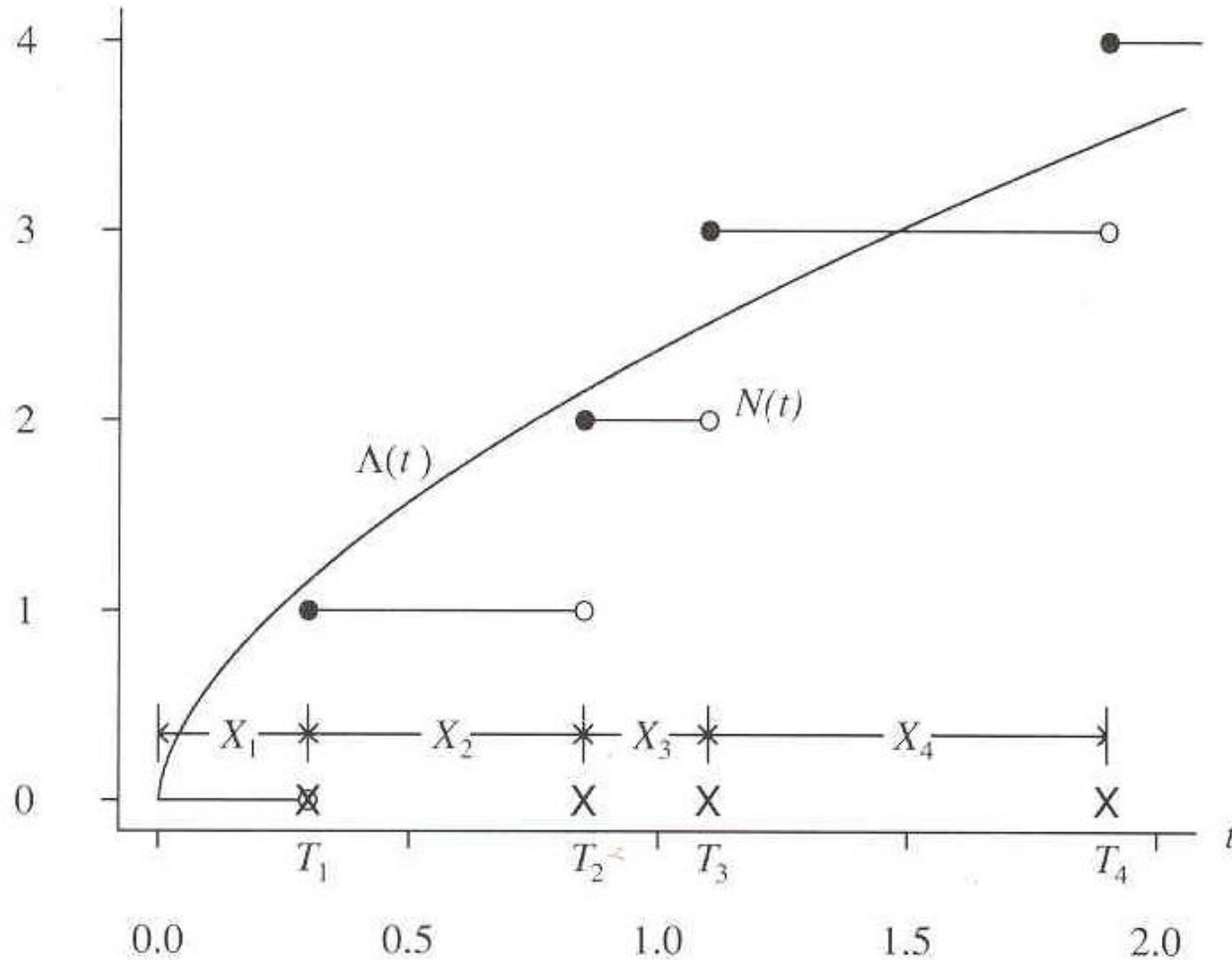


Figure 6.6 Point process realization.

# Homogeeninen Poisson-prosessi

- Poisson-prosessi parametrilla  $\lambda$  toteuttaa seuraavat ehdot
  - Alussa hetkellä  $t = 0$  vikaantumisten lkm  $N(0) = 0$
  - Toisiaan leikkaamattomien aikavälien aikana tapahtuneiden vikaantumisten lukumäärät ovat riippumattomia
  - Minkä tahansa  $t$  :n levyisen aikavälin aikana vikaantumisten lkm on Poisson-jakautunut parametrilla  $\lambda$  siten, että

$$P[N(t_2) - N(t_1) = n] = \frac{[\lambda(t_2 - t_1)]^n}{n!} e^{-\lambda(t_2 - t_1)}$$

missä  $n = 0, 1, 2, \dots$

- Esim.
  - Tarkastellaan edellistä avaruusluotainta. Mikä on todennäköisyys sille, että 7 vuoden päästä vikaantuneita komponentteja on tasan 2?
- Ratkaisu

$$P[N(t) = n] = \frac{[\lambda t]^n}{n!} e^{-\lambda t}$$

joten

$$P[N(7) = 2] = \frac{[0.025 \times 7]^2}{2!} e^{-0.025 \times 7} = 1.23\%$$

# Ei-homogeeninen Poisson-prosessi

- Ominaisuuksia

- Vikaantumiset eivät tapahdu vakioaajuudella, vaan niitä tapahtuu aikariippuvan funktion  $\lambda(t)$  mukaisesti; tätä kutsutaan intensiteettifunktioksi
- Kunnoltaan huononeva (paraneva) järjestelmä mallinnetaan kasvavalla (vähenevällä)  $\lambda(t)$ :llä
- Hetkeen  $t$  mennessä ilmenneiden vikatapahtumien odotusarvoinen lkm saadaan kumulatiivisesta intensiteettifunktiosta

$$\Lambda(t) = \int_0^t \lambda(\tau) d\tau$$

- Tasan  $n$  komponenttia vikaantuu aikavälillä  $(a, b]$  todennäköisyydellä

$$P[N(b) - N(a) = n] = \frac{\left[ \int_a^b \lambda(\tau) d\tau \right]^n}{n!} e^{-\int_a^b \lambda(\tau) d\tau}$$

- Huomioita

- Ensimmäisen komponentin vikaantumiseen kuluva odotusarvoinen aika sama kuin yksittäisen komponentin vikataajuusfunktiolla  $\lambda(t)$
- Sen sijaan myöhemmät vikaantumiset riippuvat intensiteettifunktiosta  $\Rightarrow$  komponenttien myöhemmät vikaantumisvälit riippuvat siitä, milloin aiemmat vikaantumiset ovat tapahtuneet
- $\Rightarrow$  Ei siis enää kyse uusiutumisosseista!

# Ei-homogeeninen Poisson-prosessi

- Esimerkki virtakytkin
- Olkoon intensiteettifunktio

$$\lambda(t) = \kappa \lambda^\kappa t^{\kappa-1}, t > 0$$

parametrein  $\lambda = 0.0014$  ja  $\kappa = 1.28$  (so. sama kuin Weibull-jakauman vikataajuusfunktio kalvolla 29).

Millä todennäköisyydellä tämän intensiteetin mukaisesti huonontuvassa järjestelmässä komponentti vikaantuu kolme kertaa 1000 vrk:n kuluessa

- Ratkaisu
  - Nyt

$$\Lambda(t) = \int_0^t \kappa \lambda^\kappa \tau^{\kappa-1} d\tau = (\lambda t)^\kappa$$

- Täten

$$\begin{aligned} P[N(1000) = 3] &= \frac{\left[ \int_0^{1000} \lambda(\tau) d\tau \right]^3}{3!} e^{-\int_0^{1000} \lambda(\tau) d\tau} \\ &= \frac{[0.0014 \times 1000]^{1.28 \times 3}}{3!} e^{-[(0.0014 \times 1000)^{1.28}]} = 13.0\% \end{aligned}$$

# Korjaukset ja käytettävyys

- Järjestelmien korjaamisesta
  - Testaamiseen, korjaamiseen ja uusimiseen menee usein aikaa, mitä pisteprosessikuvaus ei ota huomioon
  - Merkitään  $X_i$ :llä  $i$ :nteen vikaantumiseen ja  $R_i$ :llä  $i$ :nteen korjaamiseen kuluvaa aikaa
  - Järjestelmän tila riippuu nyt siitä, miten kauan vikaantumiseen ja korjaamiseen kuluu aikaa
  - Merkitään järjestelmän tilaa muuttujalla

$$X(t) = \begin{cases} 1, & \text{jos järjestelmä toimii hetkellä } t \\ 0, & \text{jos komponentti ei toimi hetkellä } t \end{cases}$$

- Käytettävyys (availability,  $A(t)$ )
  - Tarkoittaa todennäköisyyttä, jolla järjestelmä on toimintakuntoinen jonakin ajankohtana tai aikavälinä
  - Lähestyy ajan kuluessa vakioraja-arvoa, kun  $X_i$ :n ja  $R_i$ :n jakaumat pysyvät samoina
  - Voidaan käsitteenä täsmentää eri tavoin

# Käytettävyys

- Hetkittäinen käytettävyys
  - Engl. point availability

$$A(t) = P[X(t) = 1] = E[X(t)], t > 0$$

- Sama kuin eloonjäämisfunktio  $S(t)$  komponentille, jota ei voida korjata

- Raja-arvoinen käytettävyys
  - Engl. limiting availability

$$A = \lim_{t \rightarrow \infty} A(t)$$

- Miten ison osan ajasta järjestelmä toimii ”pitkässä juoksussa”?

- Keskimääräinen käytettävyys välillä  $(0, c]$ 
  - Engl. average availability

$$A_c = \frac{1}{c} \int_0^c A(t) dt, c > 0$$

- Miten ison osan aikavälistä  $(0, c]$  järjestelmä toimii odotusarvoisesti?

- Raja-arvoinen keskim. käytettävyys
  - Engl. limiting average availability

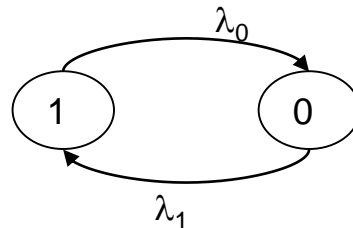
$$A_\infty = \lim_{c \rightarrow \infty} A_c$$

- Miten suuren osan ajasta ylipäätään järjestelmä toimii?

# Käytettävyyden määrittäminen

- Lähtökohtia

- Oletetaan, että  $X_i$  ja  $R_i$  ( $i = 1, 2, \dots$ ) ovat toisistaan riippumattomia eksponenttijakautuneita satunnaismuuttujia parametrein  $\lambda_0$  ja  $\lambda_1$



- Aikavälin  $(t, t + \Delta]$  päättyessä järjestelmä toimii, jos
  - » se toimi hetkellä  $t$  eikä hajonnut ennen  $t + \Delta$ :tä, tai
  - » se ei toiminut hetkellä  $t$ , mutta korjattiin ennen  $t + \Delta$ :tä
- Saadaan siis

$$A(t + \Delta) = (1 - \lambda_0)A(t) + \lambda_1 \Delta (1 - A(t))$$

$$\Rightarrow \frac{A(t + \Delta) - A(t)}{\Delta} = -(\lambda_0 + \lambda_1)A(t) + \lambda_1$$

- Kun  $\Delta \rightarrow 0$ , niin

$$A(t) = \frac{\lambda_1}{\lambda_0 + \lambda_1} + \frac{\lambda_0}{\lambda_0 + \lambda_1} e^{-(\lambda_0 + \lambda_1)t}, t > 0$$



# Käytettävyys ja vikaantumisajat

- Keskimääräinen käytettävyys

$$A_c = \frac{1}{c} \int_0^c \left( \frac{\lambda_1}{\lambda_0 + \lambda_1} + \frac{\lambda_0}{\lambda_0 + \lambda_1} e^{-(\lambda_0 + \lambda_1)t} \right) dt$$

$$= \frac{1}{c} \left[ \frac{c\lambda_1}{\lambda_0 + \lambda_1} - \frac{\lambda_0}{(\lambda_0 + \lambda_1)^2} e^{-(\lambda_0 + \lambda_1)c} + \frac{\lambda_0}{(\lambda_0 + \lambda_1)^2} \right]$$

- Vain ensimmäinen termi jää jäljelle, kun  $c \rightarrow \infty$

- Raja-arvoja

- Raja-arvoinen käytettävyys siis

$$A = \lim_{t \rightarrow \infty} A(t) = \frac{\lambda_1}{\lambda_0 + \lambda_1}$$

- Koska keskimääräinen vikaantumisaika  $MTTF = 1/\lambda_0$  (mean time to failure) ja korjausaika  $MTTR = 1/\lambda_1$  (mean time to repair), niin kertomalla yllä osoittaja että nimittäjä termillä  $1/(\lambda_0 \lambda_1)$  saadaan

$$A = \frac{MTTF}{MTTF + MTTR}$$

- Raja-arvoinen käytettävyys riippuu siitä, miten nopeasti järjestelmä saadaan korjattua suhteessa siihen, miten nopeasti se vikaantuu
- Tämä pätee myös, kun korjausaika toisin jakautunut (esim. korjaus kestoltaan vakio pituinen)

# Esimerkkejä käytettävyydestä (1/2)

- Esim. uusiutumisprosessi
  - Oletetaan järjestelmän vikaantuminen ja korjaaminen eksponenttijakautuneiksi. Keskimääräinen vikaantumisaika on 1000 tuntia ja korjausaika 10 tuntia. Järjestelmä on aluksi toimintakunnossa.
  - Mikä on järjestelmän
    - » toimintatodennäköisyys hetkellä  $t = 10$ ?
    - » raja-arvoinen käytettävyys?
    - » keskimääräinen käytettävyys välillä  $(0,10]$ ?
- Ratkaisu
  - Nyt  $\lambda_0 = 1/MTTF = 0.001$  ja  $\lambda_1 = 1/MTTR = 0.1$ , joten
 
$$A(10) = \frac{0.1}{0.1 + 0.001} + \frac{0.1}{0.1 + 0.001} e^{-(0.001+0.1) \times 10} = 99.37\%$$
  - Raja-arvoinen käytettävyys saadaan, kun hetkittäisessä käytettävyydessä  $t \rightarrow \infty$ 

$$A = \frac{0.1}{0.1 + 0.001} = 99.01\%$$
  - Keskimääräinen käytettävyys
 
$$A(t) = \frac{1}{10} \left[ \frac{0.1 \times 10}{0.101} + \frac{0.001}{(0.101)^2} (1 - e^{-0.101 \times 10}) \right] = 99.63\%$$

## Esimerkkejä käytettävyydestä (2/2)

- Esim. laatuohjelman suunnittelu
  - Laatuohjelman avulla pyritään kaksinkertaistamaan keskimääräinen vikaantumisaika sekä puolittamaan keskimääräinen korjausaika. Jos nämä tavoitteet saavutetaan, mikä on laatuohjelman vaikutus järjestelmän käytettävyyteen?

- Ratkaisu

- Ennen laatuohjelmaa järjestelmä on poissa käytöstä ajan

$$1 - A_1 = 1 - \frac{\lambda_1}{\lambda_1 + \lambda_0} = \frac{\lambda_0}{\lambda_1 + \lambda_0}$$

- Laatuohjelman jälkeen vastaava osuus ajasta on

$$1 - A_2 = 1 - \frac{2\lambda_1}{2\lambda_1 + 1/2\lambda_0} = \frac{1/2\lambda_0}{2\lambda_1 + 1/2\lambda_0}$$

- Suhteeksi saadaan siis

$$\frac{1 - A_2}{1 - A_1} = \frac{1/2\lambda_0}{2\lambda_1 + 1/2\lambda_0} \times \frac{\lambda_1 + \lambda_0}{\lambda_0} = \frac{\lambda_1 + \lambda_0}{4\lambda_1 + \lambda_0}$$

- Usein  $\lambda_0$  olennaisesti pienempi kuin  $\lambda_1$ , joten aika, jona järjestelmä ei ole käytettävissä, alenee noin neljäsosaansa