

Statistical Memoirs no. 2 1968
Matematisk institutt . Universitetet i Oslo.

Forelesninger i
OPERATORMETODER I SANNSYNLIGHETSREGNING
ved Erling Sverdrup
bearbeidet og utvidet av cand.mag. Tore Schweder

| | | |
|--|----|----|
| a) Genererende funksjoner generelt | s. | 1 |
| b) Genererende funksjoner i markovkjeder | s. | 13 |
| c) Genererende funksjoner i fødsels- og dødsprosesser | s. | 25 |
| d) Lagplacetransformasjon i markovprosesser | s. | 41 |
| e) Potensering av matriser | s. | 46 |

GENERERENDE FUNKSJONER.

a) Generererende funksjon generelt.

Gitt en reell funksjon f fra den naturlige tall-linje dvs. en sekvens $f(0), f(1), f(2), \dots$. Hvis summen $\phi(s) = \sum_{n=0}^{\infty} s^n f(n)$ konvergerer i et område $(-s_0, s_0)$ kalles ϕ den generererende funksjon for f .

Til en generererende funksjon ϕ svarer det bare en sekvens f . For ϕ er pr. definisjon analytisk i en omegn om 0, og kan derfor utvikles entydig i taylor-rekke om 0.

Det er altså en-entydig sammenheng mellom generererende funksjoner og sekvenser som har generererende funksjon.

Hvis f er en elementær sannsynlighetsfunksjon for X - heretter kalt en fordelingsfunksjon eller fordelingen til X - er $\sum_{n=0}^{\infty} f(n) = 1$. Følgelig konvergerer $\phi(s)$ absolutt i området $[-1, 1]$. ϕ "genererer" den elementære sannsynlighetsfunksjon idet $f(n) = \phi^{(n)}(0)/n!$

Hvis $EX = \sum_{n=0}^{\infty} nf(n) < \infty$ da konvergerer også $\sum_{n=0}^{\infty} ns^{n-1} f(n)$ absolutt i $[-1, 1]$, og $\phi'(s) = \sum_{n=0}^{\infty} ns^{n-1} f(n)$.

Hvis omvendt $\phi'(s)$ er kontinuerlig og endelig i $[-1, 1]$ eller ekvivalent $\phi'(1)$ er endelig, da har vi $\phi'(1) = \sum_{n=0}^{\infty} nf(n) = EX < \infty$.

Altså har vi $EX = \phi'(1)$ likegyldig om EX er endelig eller uendelig.

På samme vis får vi $\varphi''(1) = EX(X-1)$ og dermed

$$\text{var } X = EX(X-1) + EX - (EX)^2 = \varphi''(1) + \varphi'(1) - \varphi'(1)^2.$$

Eks.1.

X er poissonfordelt λ .

Fordelingen g til X er gitt ved

$$g(n) = \frac{\lambda^n}{n!} e^{-\lambda}$$

Den tilhørende genererende funksjon er

$$\varphi(s) = \sum_{n=0}^{\infty} s^n \frac{\lambda^n}{n!} e^{-\lambda} = e^{-\lambda} e^{\lambda s} = e^{\lambda(s-1)}$$

$$\varphi'(s) = \lambda e^{\lambda(s-1)} \quad \varphi''(s) = \lambda^2 e^{\lambda(s-1)}$$

$$EX = \varphi'(1) = \lambda \quad \text{var } X = \lambda^2 + \lambda - \lambda^2 = \lambda.$$

b) Konvolusjon.

Det er først og fremst i forbindelse med konvolusjoner at den genererende funksjon er nyttig.

Gitt to uavhengige stokastiske variable X og Y med fordeling f og g . $Z = X+Y$ har fordeling k gitt ved $k(n) = \sum_{i=0}^n g(i) f(n-i)$. Z kalles konvolusjonen av X og Y , og k konvolusjonen av g og f .

Generelt sier vi at sekvensen k er konvolusjonen av sekvensene g og f hvis

$$k(n) = \sum_{i=0}^n g(i) f(n-i), \text{ det skrives } k = f * g.$$

Anta at g og f har genererende funksjoner ϕ og ψ henholdsvis. La $(-s_0, s_0)$ være et intervall ($s_0 > 0$) hvor både ϕ og ψ konvergerer absolutt.

I området $(-s_0, s_0)$ har vi

$$\mathcal{A}(s) = \psi(s) \phi(s) = \sum_{i=0}^{\infty} \sum_{j=0}^{\infty} f(i) g(j) s^{i+j}$$

sett $n = i+j$ og $m = j$

$$\mathcal{A}(s) = \sum_{n=0}^{\infty} \left[\sum_{m=0}^n f(n-m) g(m) \right] s^n$$

Vi har altså vist setningen:

Hvis f og g har genererende funksjon ϕ og ψ , så har konvolusjonen av f og g : $k = f * g$ genererende funksjon $\mathcal{A}(s) = \psi(s) \cdot \phi(s)$.

I tilfellet der f og g er fordelingsfunksjoner, kunne resultatet også vært insett slik

$$\mathcal{A}(s) = E s^Z = E s^{X+Y} = E s^X \cdot E s^Y = \psi(s) \cdot \phi(s)$$

idet s^X og s^Y er stokastisk uavhengige. Generelt, hvis X_1, \dots, X_n er uavhengige med fordelingsfunksjoner f_1, \dots, f_n så har $Z = \sum_{i=1}^n X_i$ fordelingsfunksjon $= f_1 * f_2 * \dots * f_n$ og $\mathcal{A}(s) = \phi_1(s) \cdot \phi_2(s) \dots \phi_n(s)$.

Hvis X_1, \dots, X_n er uavhengig identisk fordelt med fordeling f , har $Z = \sum_{i=1}^n X_i$ fordeling $k = f * f * \dots * f = f^{n*}$ og $\mathcal{A}(s) = \psi(s)^n$.

Eksempel 2.

X_1, \dots, X_n er uavhengige og identisk fordelt med
fordelingsfunksjon f

$$f(0) = 1-p, f(1) = p, \quad \varphi(s) = 1-p+ps$$

$Z = \sum_{i=1}^n X_i$ har fordeling k og genererende funksjon

$$\varphi(s) = (1-p+ps)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} p^i (1-p)^{n-i} s^i$$

dermed $k(i) = \begin{cases} \binom{n}{i} p^i (1-p)^{n-i} & i = 0, 1, \dots, n \\ 0 & i > n \end{cases}$

Herav følger at Z er binomisk fordelt (n, p) . Som kjent
kan dette også innsees ved kombinatorisk resonnement.

Eksempel 3.

X_1, X_2, \dots, X_n er uavhengige og identisk geometrisk
fordelt med parameter p .

$$f(n) = p (1-p)^{n-1} \quad n = 1, 2, \dots$$

$$f(0) = 0$$

$$\varphi(s) = ps \sum_{n=1}^{\infty} [s(1-p)]^{n-1} = \frac{ps}{1-s(1-p)}$$

$Z = \sum_{i=1}^n X_i$ har genererende funksjon

$$\varphi(s) = \varphi(s)^n = \left[\frac{(ps)}{1-s(1-p)} \right]^n = (sp)^n \sum_{i=0}^{\infty} \binom{n}{i} (1-p)^i (-s)^i$$

$$= \sum_{i=0}^{\infty} \binom{n+i-1}{n-1} p^n (1-p)^i s^{n+i} = \sum_{j=n}^{\infty} \binom{j-1}{n-1} p^n (1-p)^{j-n} s^j$$

altså er den elementære sannsynlighetsfunksjon for Z

$$k(j) = P_Z(Z = j) = \binom{j-1}{n-1} p^n (1-p)^{j-n} \quad j = n, n+1, \dots$$

Dette kan man vise ved kombinatorisk resonnement.

Legg merke til at vi i begge eksemplene har gjort nytte av den en-entydige korrespondanse mellom sekvenser og genererende funksjoner. Vi fant først den genererende funksjon, og dernest den tilhørende fordeling.

Eksempel 4. "Første passering."

x_1, x_2, \dots er uavhengige og identisk fordelt

$$\Pr(x_i = 1) = p, \Pr(x_i = -1) = 1-p,$$

$$S_n = \sum_{i=1}^n x_i.$$

Denne modellen refererer seg til en bernoulli forsøksserie hvor vi setter $x_n = 1$ hvis begivenheten A opptrer i n-te forsøk og $x_n = -1$ hvis \bar{A} opptrer i n-te forsøk.

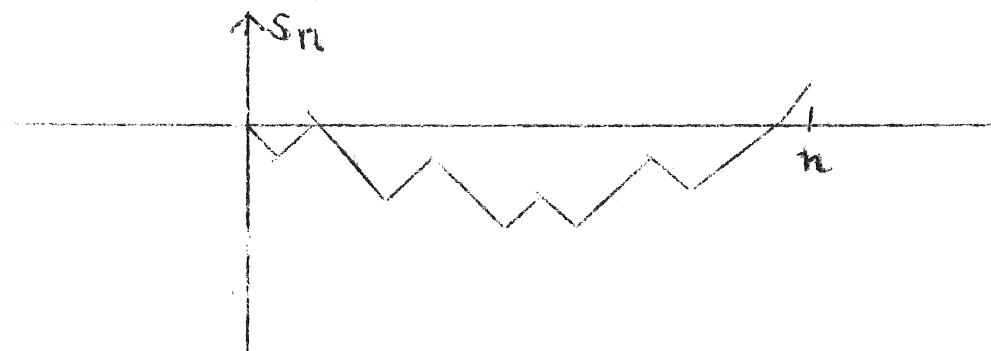
Eksempel på denne situasjonen er en mann som spiller, og må ut med 1 hver gang han taper, mens han får 1 hver gang han vinner.

$$S_n = \text{differansen i antall } A \text{ og antall } \bar{A}.$$

I eksempelet er S_n nettogevinsten. Vår spiller har bestemt seg for å slutte med en gang han får positiv nettogevinst.

Hva er sannsynligheten for at han stopper etter nøyaktig n spill ?

Hva er sannsynligheten $\ell(n)$ for begivenheten
 $\{S_n = 1\} \cap \left\{ \bigcap_{r=1}^{n-1} S_r < 1 \right\}$?



Hva er med andre ord sannsynligheten for at S_n for første gang er positiv (= 1) etter n-te forsøk ?

Vi skal generelt finne sannsynlighet for at første passering gjennom x skjer i n - altså sannsynligheten $\ell^{(x)}(n)$ for begivenheten

$$\{S_n = x\} \cap \left\{ \bigcap_{r=1}^{n-1} S_r < x \right\} \quad x > 0$$

For å komme til $x > 1$, må man passere 1. Etter å ha passert 1 første gang, må vi ha netto gevinst på $x-1$ i de resterende forsøk. La oss definere

$$S_n^r = \sum_{i=r+1}^n X_i$$

Første passering gjennom x i n hvis og bare hvis

$$\bigcup_{r=1}^{n-1} \left\{ [S_1 < 1 \wedge \dots \wedge S_{r-1} < 1 \wedge S_r = 1] \right. \\ \left. \wedge [S_{r+1}^r < x-1 \wedge S_{r+2}^r < x-1 \wedge \dots \wedge S_{n-1}^r < x-1 \wedge S_n^r = x-1] \right\}$$

Siden enkeltforsøkene er uavhengige, er de to begivenhetene som er snittet med hverandre uavhengige. Altså har vi

$$\ell^{(x)}(n) = \sum_{r=1}^{n-1} \ell(r) \ell^{(x-1)}(n-r),$$

ved å definere $\ell^{(x)}(0) = 0$, har vi

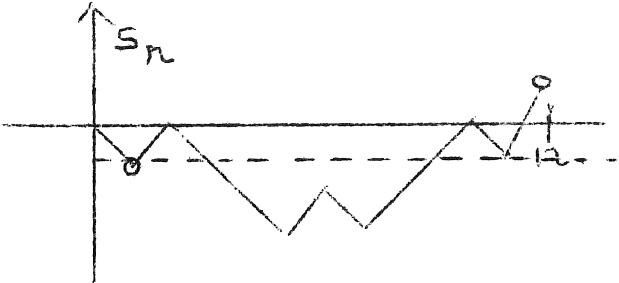
$$\ell^{(x)} = \ell * \ell^{(x-1)} = \ell^{\otimes x}$$

For de genererende funksjonene $\lambda^{(x)}(s) = \sum_{n=0}^{\infty} \ell^{(x)}(n) s^n$ gjelder dermed

$$\lambda^{(x)}(s) = [\lambda(s)]^x \quad (\lambda(s) = \lambda^{(1)}(s))$$

Nå har vi imidlertid

$$\ell(1) = p, \ell(n) = (1-p) \cdot \ell^{(2)}(n-1) \quad n > 1$$



$$\text{Dermed } \lambda(s) = ps + (1-p) s \sum_{n=2}^{\infty} \ell^{(2)}(n-1) s^{n-1}$$

$$\lambda(s) = ps + (1-p) s [\lambda(s)]^2$$

⋮

som gir

$$\lambda(s) = \frac{1 \pm \sqrt{1-4p(1-p)s^2}}{2(1-p)s}.$$

Nå er imidlertid ikke $\lambda_1(s) = \frac{1+\sqrt{1-4p(1-p)s^2}}{2(1-p)s}$ noen genererende funksjon, λ_1 er jo ikke engang definert i 0. Altså har vi den genererende funksjonen til ℓ er

$$\lambda(s) = \frac{1 - \sqrt{1-4p(1-p)s^2}}{2(1-p)s} \quad \text{som kan skrives}$$

$$\begin{aligned}\lambda(s) &= \frac{1}{2(1-p)s} \left[1 - (1-4p(1-p)s^2)^{\frac{1}{2}} \right] = \\ &= \frac{1}{2s(1-p)} \left[1 - \sum_{n=0}^{\infty} \left(\frac{1}{2} \right)_n \left[\frac{4p(1-p)s^2}{2(1-p)} \right]^n (-1)^n \right] \\ &= \sum_{n=1}^{\infty} \left(\frac{1}{2} \right)_n (-1)^{n-1} \left[\frac{4p(1-p)}{2(1-p)} \right]^n s^{2n-1} \\ \text{følgelig } \lambda(2n-1) &= \left(\frac{1}{2} \right)_n (-1)^{n-1} 2^{2n-1} p^n (1-p)^{n-1} \quad n = 1, 2, \dots \\ \lambda(2n) &= 0\end{aligned}$$

La oss finne sannsynligheten f for at spilleren før eller siden skal stoppe.

$$f = \sum_{n=0}^{\infty} \lambda(n) = \lambda(1) = \frac{1 - \sqrt{1-4p(1-p)}}{2(1-p)} =$$

$$\frac{1 - |1-2p|}{2(1-p)} = \begin{cases} 1 & \text{for } p \geq \frac{1}{2} \\ \frac{p}{1-p} & \text{for } p < \frac{1}{2} \end{cases}$$

Forventet antall spill før spilleren stopper
 $(= EN)$ er selvfølgelig $= \infty$ for $p < \frac{1}{2}$. Ved derivasjon finner en

$$\lambda'(1) = \frac{1 - |1-2p|}{2(1-p)|1-2p|}$$

$$EN = \begin{cases} \infty & \text{for } p \leq \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2p-1} & \text{for } p > \frac{1}{2} \end{cases}$$

La X_1, X_2, \dots være uavhengige stokastiske variable. X_i ene har alle sannsynlighetsfunksjon f og genererende funksjon ϕ , N har sannsynlighetsfunksjon g og genererende funksjon γ . Vi skal finne den elementære sannsynlighetsfunksjon k for

$$Y = \sum_{i=1}^N X_i$$

Vi ser at

$$\begin{aligned}\partial f(s) &= E s^Y = E \left[E s^Y \mid N \right] = E \left[E \left(s^{\sum_{i=1}^N X_i} \mid N \right) \right] \\ &= E \left[\phi(s)^N \right] = \gamma(\phi(s))\end{aligned}$$

Eksempel.

Bedriftsulykker i en næring antas å følge en Poissons punktprosess med ulykkesintensitet λ (gjennomsnittlig antall ulykker pr. tidsenhet). Antall arbeidere X som blir skadet ved en ulykke er geometrisk fordelt; $x=1, 2, \dots$ $Pr(X = x) = p(1-p)^{x-1}$. Vi er interessert i fordelingen for antall skadede arbeidere Y i et tidsinterval av lengde t . Vi ser at antall ulykker N i tidsintervallet er Poissonfordelt med parameter $\lambda \cdot t$ og altså genererende funksjon $e^{-\lambda t + \lambda t s}$. Antall skadede arbeidere X ved en ulykke har genererende funksjon $\frac{ps}{1-s(1-p)}$. Den genererende funksjon for Y blir da

$$\partial f(s) = e^{-\lambda t + \lambda t \frac{ps}{1-s(1-p)}}$$

Herav

$$EY = \frac{\lambda t}{p} \quad \text{var } Y = \lambda t \frac{2-p}{p}$$

Anta at den genererende funksjonen ϕ er rasjonal,
 $\phi(s) = \frac{U(s)}{V(s)}$ der U og V er polynomer. Eventuelle
 felles faktorer for U og V antaes forkortet bort. Hvis
 graden til U er mindre enn graden m til V, og hvis
 de m røttene s_1, \dots, s_m i V er forskjellige, kan
 $\frac{U(s)}{V(s)}$ delbrøkoppspaltes

$$\frac{U(s)}{V(s)} = \sum_{j=1}^m \frac{g_j}{s_j - s}$$

For å finne g_i ser vi på $\frac{U(s)}{V(s)}(s_i - s) = \sum_{j=1}^m \frac{g_j}{(s - s_j)} (s_i - s)$,
 setter $s = s_i$ og får

$$g_i = \frac{U(s_i)}{V'(s_i)}$$

Siden $\phi(s)$ er analytisk nær origo er ingen s_j lik 0.

Anta at s_1 er nullpunktet med minst modul. For
 $|s| < |s_1|$, har vi

$$\begin{aligned} \phi(s) &= \sum_{j=1}^m \frac{g_j}{s_j - s} = \sum_{j=1}^m \frac{g_j}{s_j} \left(1 - \frac{s}{s_j}\right)^{-1} = \sum_{j=1}^m \frac{g_j}{s_j} \sum_{n=0}^{\infty} \left(\frac{s}{s_j}\right)^n \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} \left(\sum_{j=1}^m \frac{g_j}{s_j^{n+1}}\right) \cdot s^n \end{aligned}$$

$$\text{Dermed har vi } f(n) = \sum_{j=1}^m \frac{g_j}{s_j^{n+1}} = \sum_{j=1}^m \frac{U(s_j)}{V'(s_j)} \cdot \frac{1}{s_j^{n+1}}$$

Siden s_1 har minst modul, har vi

$f(n) \approx \frac{U(s_1)}{V'(s_1)} \cdot \frac{1}{s_1^{n+1}}$ asymptotisk. Dette er ofte en god
 approximasjon.

Hvis U ikke har mindre grad enn V, kan vi skrive

$\frac{U(s)}{V(s)} = P(s) + \frac{U_1(s)}{V(s)}$ der P er polynom, og behandle
 $\frac{U_1(s)}{V(s)}$ som ovenfor.

Eksempel.

La $f(n)$ = sannsynligheten for at man får et like (jevnt) antall heldige utfall ved n bernoulli forsøk.

$$f(n) = (1-p)f(n-1) + p(1-f(n-1)) = p + (1-2p)f(n-1) \quad n > 1$$

Hvis første forsøk er heldig må vi nemlig ha et oddet antall i de $n-1$ og omvendt.

Vi har $f(0) = 1$ $f(1) = 1-p$ og følgelig

$$\begin{aligned}\phi(s) &= \sum_{n=0}^{\infty} f(n) \cdot s^n = 1 + \sum_{n=1}^{\infty} [p + (1-2p)f(n-1)] s^n \\ &= 1 + \frac{ps}{1-s} + s(1-2p) \sum_{n=1}^{\infty} f(n-1) s^{n-1}\end{aligned}$$

$$\phi(s) = 1 + \frac{ps}{1-s} + s(1-2p)\phi(s)$$

$$\phi(s) = \frac{1-s+ps}{[1-(1-2p)s][1-s]} = \frac{1}{2} \frac{1}{1-s} + \frac{1}{2} \frac{1}{1-(1-2p)s}$$

For $|s| < 1$, har vi $\phi(s) = \frac{1}{2} \sum_{n=0}^{\infty} [1+(1-2p)^n] s^n$.

$$\text{Altså} \quad f(n) = \frac{1}{2}(1+(1-2p)^n).$$

Under er det gitt en tabell over nyttige egenskaper ved den genererende funksjon.

| <u>Opprinnelig funksjon</u> | <u>n ≥ 0</u> | <u>genererende funksjon</u> |
|--|-------------------|---|
| Betegnes med latinske bokstaver | | betegnes med tilsvarende greske bokstaver |
| $f(n)$ | | $\phi(s)$ |
| $f(n)+g(n)$ | | $\phi(s) + \chi(s)$ |
| $k \cdot f(n)$ | ; k reel | $k \cdot \phi(s)$ |
| $f(n-1)$ | ; $f(-1) = 0$ | $s \phi(s)$ |
| $f(n+1)$ | | $\frac{1}{s} (\phi(s) - f(0))$ |
| a^n | ; a reel | $\frac{1}{1-as}$ |
| 1 | | $\frac{1}{1-s}$ |
| na^n | | $\frac{as}{(1-as)^2}$ |
| n | | $\frac{s}{(1-s)^2}$ |
| $a^n f(n)$ | | $\phi(as)$ |
| $n \cdot f(n)$ | | $s\phi'(s)$ |
| $\frac{\lambda^n}{n!} e^{-\lambda}$ | ; λ reel | $e^{-\lambda + \lambda s}$ |
| $\binom{N}{n} p^n (1-p)^{N-n}$ | ; $n=0, \dots, N$ | $(1-p+ps)^N$ |
| $\binom{\alpha+n+1}{n} p^\alpha (1-p)^n$ | ; $\alpha > 0$ | $(\frac{p}{1-(1-p)s})^\alpha$ |

b) Genererende funksjoner i markovkjeder.^{*}

Gitt en Markovkjede $\langle X_n \rangle_{n=0}^{\infty}$ med et endelig antall tilstander $1, 2, \dots, N$, overgangsmatrise P og initialfordeling $p = [p_1, \dots, p_N]$.

$$\text{La } p_i(n) = \Pr(X_n = i) \text{ og } p(n) = [p_1(n), \dots, p_N(n)].$$

Da har vi

$$p(0) = p \text{ og } p(n+1) = p(n) \cdot P = p \cdot P^{n+1}$$

De genererende funksjonene $\tilde{\pi}_i(s); i = 1, \dots, N$ er definert ved

$$\tilde{\pi}_i(s) = \sum_{n=0}^{\infty} p_i(n) s^n.$$

Siden $p_i(n)$ alle er sannsynligheter, konvergerer $\tilde{\pi}_i$ absolutt i området $(-1, 1)$. Legg merke til at $p_i(n)$ som funksjon av n ikke er noen fordelingsfunksjon.

Den genererende vektorfunksjonen $\tilde{\pi}(s)$ er definert ved

$$\tilde{\pi}(s) = [\tilde{\pi}_1(s), \dots, \tilde{\pi}_N(s)]$$

I ligningen $p(n+1) = p(n) \cdot P$ multipliseres med s^{n+1} og summeres. Det gir

$$s^{-1} \cdot \tilde{\pi}(s) - p(0) = \tilde{\pi}(s) \cdot P$$

Dette gir, ved at $p = p(0)$ og I betegner $N \times N$ enhetsmatrisen,

$$\tilde{\pi}(s) - s\tilde{\pi}(s)P = p$$

$$\tilde{\pi}(s)(I - sP) = p$$

$$\tilde{\pi}(s) = p \cdot (I - sP)^{-1}$$

* Basert på Howard: "DYNAMIC PROGRAMMING AND MARKOV PROCESSES".

I en ømogn om origo vil $I-sP$ være ikke-singulær, og den inverse vil dermed eksistere.

Eksempel 1.

En mann spiller med en mynt og en terning. Hvis han i n-te spill skal knipse mynten, er han i tilstand 1, hvis han skal slå terning er han i tilstand 2. Spillereglene går ut på at fra tilstand 1 kommer han til tilstand 2 hvis mynten viser krone, fra 2 til 1 hvis terningen viser ett øye.

$$P = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{6} & \frac{5}{6} \end{bmatrix}, \quad p = [q \quad 1-q]$$

$$I-sP = \begin{bmatrix} 1-\frac{s}{2} & -\frac{s}{2} \\ -\frac{s}{6} & 1-\frac{5s}{6} \end{bmatrix}$$

$$(I-sP)^{-1} = \frac{1}{2} \begin{bmatrix} \frac{6-5s}{(3-s)(1-s)} & \frac{3s}{(3-s)(1-s)} \\ \frac{s}{(3-s)(1-s)} & \frac{6-3s}{(3-s)(1-s)} \end{bmatrix}$$

Ved delbrøk oppspalting får vi

$$(I-sP)^{-1} = \frac{1}{2} \begin{bmatrix} \frac{1}{2} \frac{1}{1-s} + \frac{9}{6} \cdot \frac{1}{1-\frac{s}{3}} & \frac{3}{2} \frac{1}{1-s} - \frac{3}{2} \frac{1}{1-\frac{s}{3}} \\ \frac{1}{2} \frac{1}{1-s} + \frac{1}{2} \frac{1}{1-\frac{s}{3}} & \frac{3}{2} \frac{1}{1-s} - \frac{1}{2} \frac{1}{1-\frac{s}{3}} \end{bmatrix}$$

$$\begin{aligned}
 &= \frac{1}{1-s} \begin{bmatrix} \frac{1}{4} & \frac{3}{4} \\ \frac{1}{4} & \frac{3}{4} \end{bmatrix} + \frac{1}{1-\frac{s}{3}} \begin{bmatrix} \frac{3}{4} & -\frac{3}{4} \\ \frac{1}{4} & -\frac{1}{4} \end{bmatrix} \\
 &= \sum_{n=0}^{\infty} \left\{ \begin{bmatrix} \frac{1}{4} & \frac{3}{4} \\ \frac{1}{4} & \frac{3}{4} \end{bmatrix} + \left(\frac{1}{3}\right)^n \begin{bmatrix} \frac{3}{4} & -\frac{3}{4} \\ \frac{1}{4} & -\frac{1}{4} \end{bmatrix} \right\} s^n
 \end{aligned}$$

Følgelig

$$\begin{aligned}
 \mathbb{P}(s) = p(I-sp)^{-1} &= \sum_{n=0}^{\infty} \left\{ \begin{bmatrix} \frac{1}{4} & \frac{3}{4} \\ \frac{1}{4} & \frac{3}{4} \end{bmatrix} + \left(\frac{1}{3}\right)^n \begin{bmatrix} \frac{1}{4} + \frac{q}{2} & -\frac{1}{4} - \frac{q}{2} \\ \frac{1}{4} - \frac{q}{2} & \frac{1}{4} + \frac{q}{2} \end{bmatrix} \right\} s^n \\
 \text{og } p(n) &= \left[\frac{1}{4} + \left(\frac{1}{3}\right)^n \left(\frac{1}{4} + \frac{q}{2} \right) \quad \frac{3}{4} - \left(\frac{1}{3}\right)^n \left(\frac{1}{4} + \frac{q}{2} \right) \right]
 \end{aligned}$$

Vi ser at når $n \rightarrow \infty$, har vi for alle q:

$p(n) \rightarrow \begin{bmatrix} \frac{1}{4} & \frac{3}{4} \end{bmatrix}$ som er stasjonærfordelingen for prosessen. Vi skriver $\lim p(n) = \tilde{p}$.

Eksempel 2.

En drosjesjåfør opererer i et distrikt med 3 byer A, B og C. Han får bare turer mellom og innen byene.

Hvis han på tidspunkt n er i A, er $X_n = 1$, i B $X_n = 2$ og i C $X_n = 3$.

$$\text{Overgangsmatrisen } P = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{4} & \frac{1}{4} \\ \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{4} & \frac{1}{4} & \frac{1}{2} \end{bmatrix}$$

$$I - sP = \frac{1}{4} \begin{bmatrix} 4-2s & -s & -s \\ -2s & 4 & -2s \\ -s & -s & 4-2s \end{bmatrix}$$

$$(I - sP)^{-1} = \frac{1}{s^3 - s^2 - 16s + 16} \begin{bmatrix} -2s^2 - 8s + 16 & -s^2 + 4s & 2s^2 + 4s \\ -2s^2 + 8s & 3s^2 - 16s + 16 & -2s^2 + 8s \\ 2s^2 + 4s & -s^2 + 4s & -2s^2 - 8s + 16 \end{bmatrix}$$

Siden $s^3 - s^2 - 16s + 16 = (1-s)(4-s)(4+s)$ gir delbrøk-
oppspalting:

$$(I - sP)^{-1} = \frac{1}{1-s} \begin{bmatrix} \frac{2}{5} & \frac{1}{5} & \frac{2}{5} \\ \frac{2}{5} & \frac{1}{5} & \frac{2}{5} \\ \frac{2}{5} & \frac{1}{5} & \frac{2}{5} \end{bmatrix} + \frac{1}{1 - (\frac{s}{4})} \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & 0 & -\frac{1}{2} \\ 0 & 0 & 0 \\ -\frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \end{bmatrix} + \frac{1}{1 + \frac{s}{4}} \begin{bmatrix} \frac{1}{10} & -\frac{1}{5} & \frac{1}{10} \\ -\frac{2}{5} & \frac{4}{5} & -\frac{2}{5} \\ \frac{1}{10} & -\frac{1}{5} & \frac{1}{10} \end{bmatrix}$$

La initialfordelingen være $p = [p_1 \ p_2 \ p_3]$, $p_1 + p_2 + p_3 = 1$.

Da har vi ved rekkeutvikling

$$p_1(n) = \frac{2}{5} + \left(\frac{1}{4}\right)^n \frac{1}{2}(p_1 - p_3) + \left(-\frac{1}{4}\right)^n \frac{1}{10}(p_1 - 4p_2 + p_3)$$

$$p_2(n) = \frac{1}{5} + \left(-\frac{1}{4}\right)^n \frac{1}{5}(-p_1 + 4p_2 - p_3)$$

$$p_3(n) = \frac{2}{5} + \left(\frac{1}{4}\right)^n \frac{1}{2}(-p_1 + p_3) + \left(-\frac{1}{4}\right)^n \frac{1}{10}(p_1 - 4p_2 + p_3)$$

Vi ser at

$$\lim_{n \rightarrow \infty} p(n) = \left[\frac{2}{5}, \frac{1}{5}, \frac{2}{5} \right] \text{ uavhengig av } p_1, p_2, p_3.$$

Eksempel 3.

En mann gjør Bernoulli forsøk, hvis A inntreffer i n-te forsøk er $Y_n = 1$ og hvis \bar{A} , så er $Y_n = 0$. Vi skal definere X_1, X_2, \dots . Hvis $Y_n = 0$ er $X_n = 0$. Hvis $Y_{n-k} = 0, Y_{n-k+1} = 1, Y_{n-k+2} = 1, Y_n = 1$ - da er $X_n = k$, hvis $k \leq N$, og $X_n = N$ hvis $k > N$. Hvis, med andre ord, det n-te forsøk var \bar{A} mens de neste k var en sekvens A-er, er $X_n = k$ for $k < N$ og $X_n = N$ for $k \geq N$.

Sannsynligheten for A er $\Pr(Y_i = 1) = p$

Overgangsmatrisen = $P =$

$$\begin{bmatrix} 1-p & p & 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 \\ 1-p & 0 & p & 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 \\ 1-p & 0 & 0 & p & 0 & \cdots & 0 & 0 \\ \vdots & & & & & & & \\ 1-p & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdots & p & 0 \\ 1-p & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & p \\ 1-p & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & p \end{bmatrix}$$

Vi skal undersøke $p(n)$.

$$I - sP = \begin{bmatrix} 1-s(1-p) & -sp & 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ -s(1-p) & 1 & -sp & 0 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ \vdots & & & & & & & \\ -s(1-p) & 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & -sp & 0 \\ -s(1-p) & 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 & -sp \\ -s(1-p) & 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 & 1-sp \end{bmatrix}$$

Anta $Q = (I - sP)^{-1}$. Ved å løse ligningssystemene

$$[1-s(1-p)] q_{00} - spq_{10} = 1$$

$$-s(1-p)q_{00} + q_{r0} - spq_{r+10} = 0 \quad r = 1, \dots, N-1$$

$$-s(1-p)q_{00} + (1-sp)q_{N0} = 0$$

og

$$\begin{aligned} [1-s(1-p)] q_{0k} - spq_{1k} &= 0 \\ -s(1-p)q_{0k} + q_{rk} - spq_{r+1k} &= 0 \quad , \quad r = 1, \dots, k-1, k+1, \dots, N-1 \\ -s(1-p)q_{0k} + q_{kk} - spq_{k+1k} &= 1 \\ -s(1-p)q_{0k} + (rsp)q_{Nk} &= 0 \end{aligned}$$

for $k = 1, 2, \dots, N-1$

$$\begin{aligned} [1-s(1-p)] q_{0N} - spq_{1N} &= 0 \\ -s(1-p)q_{0N} + q_{rN} - spq_{r+1N} &= 0 \quad , \quad r = 1, \dots, N-1 \\ -s(1-p)q_{0N} + (1-sp)q_{NN} &= 1 \end{aligned}$$

bakfra, finner en

$$\begin{aligned} q_{00} &= \frac{1-sp}{1-s} , \quad q_{rk} = (sp)^{k-r} + \frac{s(1-p)}{1-s} (sp)^k \quad ; \quad r=0, 1, \dots, k \\ q_{r0} &= \frac{s(1-p)}{1-s} , \quad q_{rk} = \frac{s(1-p)}{1-s} (sp)^k \quad ; \quad r=k+1, \dots, N \\ \text{for } k &= 1, 2, \dots, N-1 . \\ q_{rN} &= \frac{1}{1-sp} (sp)^{N-r} + \frac{s(1-p)}{(1-sp)(1-s)} (sp)^N \\ &= \frac{(sp)^N}{1-s} + \frac{1}{1-sp} ((sp)^{N-r} - (sp)^N) \quad ; \quad r=0, 1, \dots, N . \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 & \left[\begin{array}{cccc}
 \frac{1-sp}{1-s} & sp + \frac{s(1-p)}{1-s} sp & (sp)^2 + \frac{s(1-p)}{1-s} (sp)^2 \dots \frac{(sp)^N}{1-s} \\
 \frac{s(1-p)}{1-s} & 1 + \frac{s(1-p)}{1-s} sp & sp + \frac{s(1-p)}{1-s} (sp)^2 & \dots \frac{(sp)^N}{1-s} + \frac{1}{1-sp} ((sp)^{N-1} - (sp)^N) \\
 \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\
 (I-SP)^{-1} = & \ddots & \frac{s(1-p)}{1-s} sp & 1 + \frac{s(1-p)}{1-s} (sp)^2 & \dots \frac{(sp)^N}{1-s} + \frac{1}{1-sp} ((sp)^{N-2} - (sp)^N) \\
 & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\
 & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\
 & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\
 & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\
 & \frac{s(1-p)}{1-s} & \frac{s(1-p)}{1-s} sp & \frac{s(1-p)}{1-s} (sp)^2 & \dots \frac{(sp)^N}{1-s} + \frac{1}{1-sp} (1 - (sp)^N)
 \end{array} \right] \\
 & = \left[\begin{array}{ccccc}
 \frac{s(1-p)}{1-s} & \frac{s(1-p)}{1-s} sp & \frac{s(1-p)}{1-s} (sp)^2 & \dots \frac{s(1-p)}{1-s} (sp)^{N-1} & \frac{(sp)^N}{1-s} \\
 \frac{s(1-p)}{1-s} & \frac{s(1-p)}{1-s} sp & \frac{s(1-p)}{1-s} (sp)^2 & \dots \frac{s(1-p)}{1-s} (sp)^{N-1} & \frac{(sp)^N}{1-s} \\
 \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\
 s(1-p) & s(1-p)sp & s(1-p)(sp)^2 & \dots s(1-p)(sp)^{N-1} & \frac{(sp)^N}{1-s}
 \end{array} \right]
 \end{aligned}$$

$$\begin{bmatrix}
 1 & sp & (sp)^2 & (sp)^3 & \dots & (sp)^{N-1} & 0 \\
 0 & 1 & sp & (sp)^2 & \dots & (sp)^{N-2} & \frac{(sp)^{N-1} - (sp)^N}{1-sp} \\
 0 & 0 & 1 & sp & \dots & (sp)^{N-3} & \frac{(sp)^{N-2} - (sp)^N}{1-sp} \\
 * & 0 & 0 & 0 & 1 & \dots & (sp)^{N-4} \\
 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & (sp)^{N-5} \\
 \vdots & & & & & & \\
 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 1 & \frac{sp - (sp)^N}{1-sp} \\
 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & \frac{1 - (sp)^N}{1-sp}
 \end{bmatrix}$$

Nå er

$$\frac{s(1-p)}{1-s} \cdot (sp)^k = (1-p) p^k \sum_{n=k+1}^{\infty} s^n$$

$$\frac{(sp)^N}{1-s} = p^N \sum_{n=N}^{\infty} s^n$$

$$\frac{(sp)^{N-r} - (sp)^N}{1-sp} = \sum_{n=N-r}^{\infty} (sp)^n - \sum_{n=N}^{\infty} (sp)^n = \sum_{n=N-r}^{N-1} p^n s^n$$

Fölgeligt

$$(I-sp)^{-1} = \begin{bmatrix} 1-p & (1-p)p & (1-p)p^2 & \dots & (1-p)p^{N-1} & p^N \\ 1-p & (1-p)p & (1-p)p^2 & \dots & (1-p)p^{N-1} & p^N \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \end{bmatrix} \cdot \sum_{n=N}^{\infty} s^n$$

$$\begin{array}{ccccccccc}
 & 1+(1-p)\sum_{n=1}^{N-1}s^n, & ps+(1-p)p\sum_{n=2}^{N-1}s^n, & p^2s^2+(1-p)p^2\sum_{n=3}^{N-1}s^n, & \dots, & p^{N-2}s^{N-2}+(1-p)p^{N-2}s^{N-1}, & p^{N-1}s^{N-1}, & 0 \\
 & (1-p)\sum_{1}^{N-1}s^n, & 1+(1-p)p\sum_{2}^{N-1}s^n, & p\cdot s+(1-p)p^2\sum_{3}^{N-1}s^n, & \dots, & p^{N-3}s^{N-3}+(1-p)p^{N-2}s^{N-1}, & p^{N-2}s^{N-2}, & p^{N-1}s^{N-1} \\
 & (1-p)\sum_{1}^{N-1}s^n, & (1-p)p\sum_{2}^{N-1}s^n, & 1+(1-p)p^2\sum_{3}^{N-1}s^n, & \dots, & p^{N-4}s^{N-4}+(1-p)p^{N-2}s^{N-1}, & p^{N-3}s^{N-3}, & \frac{N-1}{N-2}\sum_{1}^{N-1}p^n s^n \\
 & (1-p)\sum_{1}^{N-1}s^n, & (1-p)p\sum_{2}^{N-1}s^n, & (1-p)p^2\sum_{3}^{N-1}s^n, & \dots, & (1-p)p^{N-2}s^{N-1}, & 1, & \frac{N-1}{N-2}\sum_{1}^{N-1}p^n s^n \\
 & (1-p)\sum_{1}^{N-1}s^n, & (1-p)p\sum_{2}^{N-1}s^n, & (1-p)p^2\sum_{3}^{N-1}s^n, & \dots, & (1-p)p^{N-2}s^{N-1}, & 0, & \frac{N-1}{N-2}\sum_{0}^{N-1}p^n s^n
 \end{array}$$

La oss tolke resultatet.

Hvis $X_0 = k$ dvs. $p_k = 1$, $p_i = 0$ $i \neq k$, har vi

$$\begin{aligned} \pi(s) &= p(I-sp)^{-1} = \left[1-p, p(1-p), p^2(1-p), \dots, p^{N-1}(1-p), p^N \right] \\ &\quad \sum_{n=N}^{\infty} s^n \\ &+ \left[(1-p) \sum_{1}^{N-1} s^n, (1-p)p \sum_{2}^{N-1} s^n, \dots, (1-p)p^{k-1} \sum_{k}^{N-1} s^n, 1 + (1-p)p^k \sum_{k+1}^{N-1} s^n, \right. \\ &\quad \left. sp + (1-p)p^{k+1} \sum_{k+2}^{N-1} s^n, \dots, (sp)^{N-k-1}, \sum_{k}^{N-1} p^n s^n \right] \end{aligned}$$

Derved kan vi skrive opp

$$\text{Når } n \geq N \text{ er } p_i(n) = (1-p)p^i \quad i \neq N, p_N(n) = p^N$$

Når $n < N$ får vi

$$p_i(n) = \begin{cases} 0 & , i < k \quad n \leq i \\ (1-p) \cdot p^i & , i < k \quad n > i \\ p^n & , i \geq k \quad n+k = i \\ 0 & , i \geq k \quad n+k \neq i \quad \text{og} \quad n \leq i \\ p^n & , i = N \quad n \geq N-k \\ 0 & , i = N \quad n < N-k \end{cases}$$

For eksempel $k = 3$

| n | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | $N-1$ | N |
|-------|---------|----------|------------|------------|-----|----------------|-------|-----------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | ... | 0 |
| 1 | $1-p$ | 0 | 0 | 0 | p | 0 | ... | 0 |
| 2 | $1-p$ | $p(1-p)$ | 0 | 0 | 0 | p^2 | ... | 0 |
| 3 | $1-p$ | $p(1-p)$ | $p^2(1-p)$ | 0 | 0 | 0 | ... | 0 |
| 4 | $1-p$ | $p(1-p)$ | $p^2(1-p)$ | $p^3(1-p)$ | 0 | 0 | ... | 0 |
| 5 | ... | ... | ... | ... | ... | ... | ... | ... |
| 6 | ... | ... | ... | ... | ... | ... | ... | ... |
| ... | ... | ... | ... | ... | ... | ... | ... | ... |
| $N-4$ | $1-p$ | $p(1-p)$ | $p^2(1-p)$ | $p^3(1-p)$ | | p^{N-4} | 0 | |
| $N-3$ | $1-p$ | $p(1-p)$ | | | | 0 | | p^{N-3} |
| $N-2$ | $1-p$ | $p(1-p)$ | | | | 0 | | p^{N-2} |
| N | $(1-p)$ | $p(1-p)$ | | | | $p(1-p)^{N-1}$ | p^N | |

Vi har $\pi(s) = \sum_{n=0}^{\infty} p(n) \cdot s^n = p(I-sp)^{-1}$. På den annen side er $p(n) = p \cdot P^n$. Dermed får vi $p \cdot \sum_{n=0}^{\infty} P^n \cdot s^n = p(I-sp)^{-1}$ for alle initialfordelinger p , og følgelig $\sum_{n=0}^{\infty} P^n s^n = (I-sp)^{-1}$.

Hvis $H(n)$ betegner den matrisen som er koeffisient foran s^n i rekken til $(I-sp)^{-1}$, har vi altså $H(n) = P^n$.

I eksemplene har vi utnyttet dette til å finne $p \cdot P^n = p(n)$.

I de tre eksemplene fant vi at $(I-sp)^{-1}$ og tilsvarende $P^n = H(n)$ kunne spaltes opp på en interessant måte.

Vi fant at P^n kunne skrives som summen av en stasjonær del S som var uavhengig av n , og en del $T(n)$ som gikk geometrisk mot 0.

S besto av stasjonærfordelingen $\tilde{p} : S = \begin{bmatrix} \tilde{p} \\ \vdots \\ \tilde{p} \end{bmatrix}$, og var følgelig en stokastisk matrise (en kvadratisk matrise $P \geq 0$ der $\sum_{j=0}^N p_{ij} = 1$ for $i = 0, \dots, N$). Generelt har vi følgende om $(I-sP)^{-1}$.

(i) $|I-sP| = U(s)$ er et polynom av grad $\leq N$.

Matrisen $[I-sP]_{ij}$ som fremkommer ved å stryke j -te linje og i -te kolonne, har determinant $|I-sP|_{ij} = V_{ij}(s)$ som er et polynom av grad $\leq N-1$.

Som kjent kan $(I-sP)^{-1}$ skrives

$$(I-sP)^{-1} = \left\{ \frac{|I-sP|_{ij}}{|I-sP|} \right\} = \left\{ \frac{V_{ij}(s)}{U(s)} \right\}.$$

$(I-sP)^{-1}$ er altså en rasjonal matrisefunksjon, som følgelig kan delbrøkoppspaltes.

(ii) Vi ser at 1 er egenverdi for P . Det kan vises at alle egenverdiene for P har modul mindre eller lik 1.

Dermed har vi

$$|P-\lambda I| = a \cdot (\lambda_1 - \lambda)(\lambda_2 - \lambda) \cdots (\lambda_N - \lambda)$$

der $|\lambda_i| \leq 1$, og at minst en av faktorene er $(1-\lambda)$.

Men dette er ekvivalent med at $|I-sP| = b \cdot (s_1 - s) \cdots (s_N - s)$ der $|s_i| < 1$ og at minst en av faktorene er $(1-s)$.

(iii) Når P er overgangsmatrisen for en Markovkjede med bare én rekurrent klasse, kan det vises at P kun har en egenverdi med modul 1, og det er $\lambda = 1$.

Det viktigste tilfelle for oss er når P bare har én rekurrent klasse. Da kan vi skrive

$$[I - sP]^{-1} = S \cdot \sum_{n=0}^{\infty} s^n + \sum_{n=0}^{\infty} T(n)s^n, \text{ der } S \text{ er den stasjonære}$$

del uavhengig av n , og $T(n)$ er en del som går geometrisk mot 0.

c) Genererende funksjoner i fødsels- og dødsprosesser.

(Køteori.)

I det følgende skal vi gå gjennom noen eksempler på bruk av genererende funksjoner i fødsels- og dødsprosesser. I betegnelser og teori skal vi bygge på Karlin.

Gitt en stokastisk prosess $\{X(t)\}$, med de naturlige tall samt ω som tilstandsrom. $P_n(t) = \Pr(X(t) = n)$ $n = 0, 1, 2, \dots$. Til sekvensen $P_0(t), P_1(t), \dots$, svarer den genererende funksjon $\bar{\pi}(s, t) = \sum_{n=0}^{\infty} s^n P_n(t)$. For fast t er altså $\bar{\pi}(s, t)$ den genererende funksjon for fordelingen (den ufullstendige) til $X(t)$.

Vi har $0 \leq P_n(t) \leq 1$, $\sum_{n=0}^{\infty} P_n(t) \leq 1$, og $\bar{\pi}(s, t)$ konvergerer dermed absolutt i området $[1, 1]$. Vi har

$$\frac{\partial \bar{\pi}(s, t)}{\partial s} = \sum_{n=0}^{\infty} n \cdot s^{n-1} P_n(t)$$

og hvis $\sum_{n=0}^{\infty} s^n P'_n(t)$ konvergerer absolutt i et åpent intervall

$$\text{har vi } \frac{\partial \pi}{\partial t} = \sum_{n=0}^{\infty} s^n P'_n(t).$$

Eksempel 1. Yule prosessen. (Se Karlin.)

Vi har en populasjon individer. Hvert individ har intensitet β for å spaltes til to individer, uavhengig av de andre individene. $X(0) = N$ er antall individer på tidspunkt 0, $X(t)$ er antall individer på tidspunkt t .

$X(t)$ er en ren fødselsprosess med $\lambda_n = n\beta$, $X(0) = N$.

Ved sannsynlighetsteoretisk resonnement finner en

$$P'_n(t) = \beta \left[(n-1)P_{n-1}(t) - n \cdot P_n(t) \right] \quad n = N+1, \dots$$

$$P'_N(t) = -N\beta P_N(t).$$

Herav

$$\sum_{n=0}^{\infty} s^n P'_n(t) = -N\beta P_N(t) s^N + \beta \left[\sum_{n=N+1}^{\infty} (n-1)P_{n-1}(t) s^n - \sum_{n=N+1}^{\infty} n s^n P_n(t) \right]$$

Nå er imidlertid

$$\beta \sum_{n=N+1}^{\infty} (n-1)s^n P_{n-1}(t) = \beta s^2 \sum_{n=N}^{\infty} ns^{n-1} P_n(t) = \beta s^2 \sum_{n=0}^{\infty} ns^{n-1} P_n(t) = \beta s^2 \frac{\partial \pi(s, t)}{\partial s}$$

Siden $P_i(t) = 0$ for $i = 1, 2, \dots, N-1$, er

$$N\beta P_N(t) s^N + \beta \sum_{n=N+1}^{\infty} ns^n P_n(t) = \beta s \sum_{n=N}^{\infty} ns^{n-1} P_n(t) = \beta s \frac{\partial \pi(s, t)}{\partial s}$$

Altså har vi $\sum_{n=0}^{\infty} s^n P'_n(t) = \beta s(s-1) \frac{\partial \pi(s, t)}{\partial s}$, og denne summen konvergerer absolutt i $\langle -1, 1 \rangle$. Den genererende funksjonen $\pi(s, t)$ for $\langle P_n(t) \rangle$ er altså

bestemt ved den partielle differensialligning

$$\frac{\partial \bar{H}(s,t)}{\partial t} + \beta s(1-s) \frac{\partial \bar{H}(s,t)}{\partial s} = 0$$

med randkravet $\bar{H}(s,0) = \sum_{n=0}^{\infty} s^n P_n(0) = s^N$.

$v = \bar{H}(s,t)$ er integralflaten vi er ute etter.

I fölge appendix side 37 skal vi först se på

$$\frac{dv}{dt} = \frac{dt}{1-\beta s(1-s)}$$

Herav $\frac{dv}{dt} = 0$, $\frac{dt}{ds} = \frac{1}{\beta s(1-s)}$ som impliserer

$$v = c_1 \quad \text{og} \quad st = \ln \frac{s}{1-s} + c_2 \quad \text{eller} \quad c_2 = \frac{1-s}{s} e^{st}$$

Den generelle løsning er gitt ved

$$c_1 = \psi(c_2). \quad v = \psi\left(\frac{1-s}{s} e^{\beta t}\right).$$

Randbetingelsen $\bar{H}(s,0) = s^N$ gir

$$s^N = \psi\left(\frac{1-s}{s}\right); \quad \text{sett} \quad u = \frac{1-s}{s}, \quad s = \frac{1}{u+1},$$

$$\psi(u) = (u+1)^{-N}.$$

Dermed får vi

$$v = \bar{H}(s,t) = \left(\frac{1-s}{s} e^{\beta t} + 1\right)^{-N} = s^N \left[\frac{e^{-\beta t}}{1-s(1-e^{-\beta t})} \right]^N$$

med $p = e^{-\beta t}$ får vi

$$\begin{aligned} \bar{H}(s,t) &= s^N \cdot p^N [1-s(1-p)]^{-N} = s^N p^N \sum_{j=0}^{\infty} \binom{-N}{j} (-s)^j \cdot (1-p)^j \\ &= \sum_{j=0}^{\infty} \binom{N+j-1}{j} p^N (1-p)^j s^{N+j} \end{aligned}$$

$$= \sum_{n=N}^{\infty} \binom{n-1}{n-N} p^N (1-p)^{n-N} s^n$$

$$\text{Altså har vi } P_n(t) = \binom{n-1}{n-N} \cdot p^N (1-p)^{n-N} \quad n = N, \dots$$

Dette er den negative binomialfordeling.

Legg merke til at vi kunne fått resultatet over også på følgende måte. Yuleprosessen refererer seg til en populasjon av individer som med intensitet β spaltes i to nye individer. $X(t)$ er antall individer, og $X(0) = N$ er populasjonens størrelse initialt. Nummerer de N startindividene fra 1 til N . La $Y_i(t)$ være antall individer som er avkom etter startindivid nr. i . Da har vi at $Y_i(t)$ er uavhengig identisk fordelt, og $X(t) = \sum_{i=1}^N Y_i(t)$.

Nå er $Y_i(t)$ en ren fødselsprosess med parameter $\lambda_n = n\beta$ og $Y_i(0) = 1$.

Den genererende funksjon $\psi(s, t)$ for $Y_i(t)$ blir analogt med $\pi(s, t)$ - lik $\frac{se^{-\beta t}}{1-s(1-e^{-\beta t})}$ og følgelig har vi

$$\pi(s, t) = \psi(s, t)^N = \left[\frac{se^{-\beta t}}{1-s(1-e^{-\beta t})} \right]^N.$$

Eksempel 2.

Situasjonen er at vi har en ubegrenset parkeringsplass. Bilene ankommer med konstant intensitet λ , og hver bil på plassen har intensitet μ for å forlate parkeringsplassen. La $X(t)$ = antall biler på plassen på tidspunkt t . $X(t)$ er en fødsels- og dødsprosess med parameterene

$$\lambda_n = \lambda, \mu_n = n\mu. \text{ Anta } X(0) = N.$$

$P_n(t)$ må da tilfredsstille

$$P'_n(t) = \lambda P_{n-1}(t) - (\lambda + n\mu) P_n(t) + (n+1)\mu P_{n+1}(t); n = 1, 2, \dots$$

$$P'_0(t) = -\lambda P_0(t) + \mu P_1(t)$$

Multiplikasjon med s^n og summasjon gir

$$\sum_{n=0}^{\infty} s^n P'_n(t) = \lambda s \sum_{n=1}^{\infty} s^{n-1} P_{n-1}(t) - \lambda \sum_{n=0}^{\infty} s^n P_n(t) - \mu s \sum_{n=1}^{\infty} n s^{n-1} P_n(t) \\ + \mu \sum_{n=0}^{\infty} (n+1) s^n P_{n+1}(t)$$

La $\bar{P}(s, t)$ være den genererende funksjon for $P_n(t)$.

Vi finner

$$\frac{\partial \bar{P}}{\partial t} + \mu(s-1) \frac{\partial \bar{P}}{\partial s} = \lambda(s-1) \bar{P}(s, t)$$

som løses ved å se på

$$\frac{dt}{1} = \frac{ds}{\mu(s-1)} = \frac{d\bar{P}}{\lambda(s-1) \cdot \bar{P}}$$

$$\mu \cdot \frac{dt}{ds} = \frac{1}{s-1} \text{ gir } e^{\mu t} = (s-1) \cdot c_1, c_1 = (s-1) e^{-\mu t};$$

$$\frac{ds}{d\bar{P}} = \frac{1}{\lambda \bar{P}} \text{ gir } e^{\frac{\lambda}{\mu}s} = c_2 \bar{P}, c_2 = \bar{P} e^{-\frac{\lambda}{\mu}s}.$$

$$c_2 = \psi(c_1) \text{ gir ved randkravet } \bar{P}(s, 0) = s^N$$

$$s^N e^{-\frac{\lambda}{\mu}s} = \psi(s-1) \text{ det vil si}$$

$$\psi(u) = (u+1)^N e^{-\frac{\lambda}{\mu}(u+1)}$$

$$\begin{aligned}
 \text{Dermed } \bar{\pi}(s, t) &= \psi((s-1)e^{-\mu t}) \cdot e^{\frac{\lambda}{\mu}s} \\
 &= \left[(s-1)e^{-\mu t+1} \right]^N \cdot e^{-\frac{\lambda}{\mu}[(s-1)e^{-\mu t+1}]} e^{\frac{\lambda}{\mu}s} \\
 \bar{\pi}(s, t) &= \underline{\left[1 + (s-1)e^{-\mu t} \right]^N \cdot e^{-\frac{\lambda}{\mu}(1-s)(1-e^{-\mu t})}}
 \end{aligned}$$

Sett nå $\rho_t = \frac{\lambda}{\mu}(1-e^{-\mu t})$. Da får vi

$$\begin{aligned}
 \bar{\pi}(s, t) &= \left[1 - e^{-\mu t + s\rho_t} \right]^N \cdot e^{(s-1)\rho_t} \\
 &= \psi_1(s, t) \cdot \psi_2(s, t)
 \end{aligned}$$

Der ψ_1 er genererende funksjon for $Y(t)$ som er binomisk fordelt $(N, e^{-\mu t})$ og ψ_2 er genererende funksjon for $Z(t)$ som er poissonfordelt med parameter ρ_t . Når $Y(t)$ og $Z(t)$ er uavhengige har vi

$$X(t) = Y(t) + Z(t).$$

Dermed kan vi skrive direkte opp

$$P_n(t) = \sum_{i=0}^N \binom{N}{i} e^{-\mu t i} (1-e^{-\mu t})^{N-i} \frac{\rho_t^{n-i}}{(n-i)!} e^{-\rho_t} \text{ for } n > N,$$

$$P_n(t) = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} e^{-\mu t i} (1-e^{-\mu t})^{N-i} \frac{\rho_t^{n-i}}{(n-i)!} e^{-\rho_t} \text{ for } n \leq N.$$

$$\text{Altså } P_n(t) = e^{-\rho_t} \sum_{i=0}^{\min(n, N)} \frac{1}{(n-i)!} \binom{n}{i} e^{-\mu t i} (1-e^{-\mu t})^{N-i} \rho_t^{n-i}$$

Følgende ting følger også umiddelbart.

$$\Pr(X(t) < \infty) = \sum_{n=0}^{\infty} P_n(t) = \bar{\pi}(1, t) = 1.$$

Hvis $N = 0$ får vi $P_n(t) = \frac{\rho_t^n}{n!} e^{-\rho_t}$

Vi ser at $p_n = \lim_{t \rightarrow \infty} P_n(t) = \frac{(\lambda/\mu)^n}{n!} e^{-\lambda/\mu}$ og

grensefordelingen er altså uavhengig av N . Dette sees også av at $\pi(s,t) \geq e^{(s-1)\lambda/\mu}$ når $t \rightarrow \infty$.

Legg merke til at

$$EX(t) = EY(t) + EZ(t) = Ne^{-\mu t} + \rho_t.$$

Eksempel 3. Køprosess. (Se Karlin side 196.)

Vi har én kø med én ekspeditør. $X(t)$ = køens lengde på tidspunkt t . λ er ankomst intensiteten, μ er betjeningintensiteten, dvs. μdt er sannsynligheten for at en kunde som betjenes skal bli ferdigekspedert i løpet av dt .

$X(t)$ er fødsels- og dødsprosess med

$$\lambda_n = \lambda, \mu_n = \mu, n \geq 1; \mu_0 = 0, \lambda_0 = \lambda.$$

$$X(0) = N$$

Vi finner

$$(1) \quad \begin{aligned} P'_n(t) &= \lambda P_{n-1}(t) - (\lambda + \mu) P_n(t) + \mu P_{n+1}(t) & n = 1, \dots \\ P'_0(t) &= -\lambda P_0(t) + \mu P_1(t) \end{aligned}$$

Først skal vi se på grensefordelingen $p(n)$ for prosessen. Vi har

$$\begin{aligned} \lambda p(n-1) - (\lambda + \mu) p(n) + \mu p(n+1) &= 0 & n = 1, \dots \\ -\lambda p(0) + \mu p(1) &= 0 \end{aligned}$$

som innsees ved direkte resonnement.

La $\tilde{\pi}(s)$ være den genererende funksjon for $p(n)$. Vi får

$$\lambda s \tilde{\pi}(s) - \lambda \tilde{\pi}(s) - \mu \tilde{\pi}(s) + \mu p(0) + \frac{\mu}{s} \tilde{\pi}(s) - \frac{\mu}{s} p(0) = 0$$

$$\tilde{\pi}(s) = p(0) \frac{\mu(1-s)}{s^2 - (\lambda + \mu)s + \mu} = p(0) \frac{1}{1 - \frac{\lambda}{\mu}s}$$

$\tilde{\pi}(s)$ er analytisk i området $\left< -\frac{\mu}{\lambda}, \frac{\mu}{\lambda} \right>$. Hvis og bare hvis $\mu > \lambda$ er $\tilde{\pi}(s)$ genererende funksjon for en fordeling.

For $\mu > \lambda$ får vi $\tilde{\pi}(s) = \frac{1 - \frac{\lambda}{\mu}}{1 - \frac{\lambda}{\mu}s}$ fordi $\tilde{\pi}(1) = 1$, og $p(n) = (1 - \frac{\lambda}{\mu}) \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^n$.

Dette resultatet får en også med mer direkte metoder.

La oss nå se på $P_n(t)$.

Ved multiplikasjon av s^n i (1) og summasjon får vi imidlertid ikke noen homogen differensielligning i $\tilde{\pi}(s, t)$.

Vi innfører $P_{-1}(t), P_{-2}(t), \dots$, og lar ligningen

$$(2) \quad P'_n(t) = \lambda P_{n-1}(t) - (\lambda + \mu) P_n(t) + \mu P_{n+1}(t)$$

gjelde for $n = \dots, -2, -1, 0, 1, \dots$. Ved å definere

$\lambda P_{-1}(t) = \mu P_0(t)$ ser vi at systemet 2 impliserer 1.

Definer $Q(s, t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} s^n P_n(t)$.

$$(2) \text{ gir } \frac{\partial Q}{\partial t} = (-\lambda s - (\lambda + \mu) + \frac{\mu}{s}) \cdot Q$$

$$Q(s, t) = \psi(s) \cdot e^{(\lambda s - \lambda + \mu + \frac{\mu}{s})t}$$

Vår oppgave er nå å spalte opp Q :

$$Q(s, t) = \bar{H}(s, t) + \sum_{n=-\infty}^{-1} s^n P_n(t)$$

Siden $\bar{H}(s, 0) = s^N$, har vi $Q(s, 0) = s^N + \sum_{n=-\infty}^{-1} s^n P_n(0) = s^N + \sum_{n=1}^{\infty} a_n s^{-n}$ hvor vi har innført $a_n = P_{-n}(0)$.

Altså $\psi(s) = s^N + \sum_{n=1}^{\infty} a_n s^{-n}$.

For å finne rekken til $Q(s, t)$ må vi nå rekkeutvikle $e^{(\lambda s + \frac{1}{s}\mu)t}$, og til det skal vi bruke besselfunksjonen $J_n(z)$.

$$e^{\frac{1}{2}z(\tilde{\tau} - \frac{1}{\tilde{\tau}})} = \sum_{n=-\infty}^{\infty} J_n(z) \tilde{\tau}^n$$

For y reell og $z = iy$, får vi

$$e^{\frac{1}{2}iy(\tilde{\tau} - \frac{1}{\tilde{\tau}})} = e^{\frac{1}{2}y(i\tilde{\tau} + \frac{1}{i\tilde{\tau}})} = \sum_{n=-\infty}^{\infty} J_n(iy) \tilde{\tau}^n$$

Erstatt $i\tilde{\tau}$ med $\tilde{\tau}$: $e^{\frac{1}{2}y(\tilde{\tau} + \frac{1}{\tilde{\tau}})} = \sum_{n=-\infty}^{\infty} i^n J_n(iy) \tilde{\tau}^n$

Funksjonen $I_n(y) = i^{-n} J_n(iy)$ kalles Besselfunksjonen med rent imaginært argument.

Altså $e^{\frac{1}{2}y(\tilde{\tau} + \frac{1}{\tilde{\tau}})} = \sum_{n=-\infty}^{\infty} I_n(y) \tilde{\tau}^n$

Sett nå $y = 2\sqrt{\lambda\mu}t$, $\tilde{\tau} = \sqrt{\frac{\lambda}{\mu}}s$. Derved

$$e^{(\lambda s + \frac{1}{s}\mu)t} = \sum_{n=-\infty}^{\infty} I_n(2\sqrt{\lambda\mu}t) \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^{\frac{n}{2}} s^n$$

Og

$$\begin{aligned}
 Q(s, t) &= \psi(s) \cdot e^{-(\lambda+\mu)t} \cdot e^{(\lambda s + \frac{\mu}{s})t} \\
 &= e^{-(\lambda+\mu)t} \left(s^N + \sum_{n=1}^{\infty} a_n s^{-n} \right) \sum_{k=-\infty}^{\infty} I_k (2\sqrt{\lambda\mu} \cdot t) \left(\frac{\lambda}{\mu} \right)^{\frac{k}{2}} s^k \\
 &= e^{-(\lambda+\mu)t} \cdot \sum_{n=-\infty}^{\infty} \left\{ I_{n-N} (2\sqrt{\lambda\mu} \cdot t) \left(\frac{\lambda}{\mu} \right)^{\frac{n-N}{2}} + \right. \\
 &\quad \left. \sum_{r=1}^{\infty} I_{n+r} (2\sqrt{\lambda\mu} \cdot t) \left(\frac{\lambda}{\mu} \right)^{\frac{n+r}{2}} \cdot a_r \right\} s^n
 \end{aligned}$$

Ved å skrive $I_n = I_n (2t\sqrt{\lambda\mu})$, $\frac{\lambda}{\mu} = \rho$ og $a_r \cdot \rho^{\frac{r}{2}} = b_r$ får vi

$$P_n(t) = e^{-(\lambda+\mu)t} \left\{ I_{n-N} \rho^{\frac{n-N}{2}} + \sum_{r=1}^{\infty} I_{n+r} \rho^{\frac{n}{2}} b_r \right\}$$

Vi gjør nå bruk av ligningen

$$\lambda P_{-1}(t) = \mu P_0(t)$$

som ved innsetting gir

$$I_{-N-1} \rho^{\frac{1}{2} - \frac{N}{2} + \frac{1}{2}} + \rho^{\frac{1}{2}} \sum_{r=1}^{\infty} b_r I_{r-1} = I_{-N} \rho^{-\frac{N}{2}} + \sum_{r=1}^{\infty} I_r \cdot b_r$$

Nå er $I_{-r} = I_r$:

$$\begin{aligned}
 -\rho^{\frac{1}{2}} b_1 I_0 + \sum_{r=1}^{N-1} (b_r - \rho^{\frac{1}{2}} b_{r+1}) I_r + (\rho^{-\frac{N}{2}} + b_N - \rho^{\frac{1}{2}} b_{N+1}) I_N \\
 + (-\rho^{\frac{1-N}{2}} + b_{N+1} - \rho^{\frac{1}{2}} b_{N+2}) I_{N+1} + \sum_{r=N+2}^{\infty} (b_r - \rho^{\frac{1}{2}} b_{r+1}) I_r = 0.
 \end{aligned}$$

Dette er en identitet i t , og dermed identitet i de varierende I_r .

Vi får ligningene

$$b_1 = 0, \quad b_r = \rho^{\frac{1}{2}} b_{r+1} \quad r = 2, \dots, N-1, N+2, \dots$$

$$\rho^{-\frac{N}{2}} + b_N - \rho^{\frac{1}{2}} b_{N+1} = 0, \quad -\rho^{\frac{1-N}{2}} + b_{N+1} - \rho^{\frac{1}{2}} b_{N+2} = 0$$

som gir

$$b_1 = b_2 = \dots = b_N = 0, \quad b_{N+1} = \rho^{-\frac{1+N}{2}}, \quad b_{N+2} = \rho^{-\frac{1}{2}(N+2)} (1-\rho)$$

$$b_{N+2+m} = \rho^{-\frac{N+m+2}{2}} (1-\rho) \quad m = 1, 2, \dots$$

Sluttresultatet blir

$$P_n(t) = e^{-(\lambda+\mu)t} \cdot \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^{\frac{n-N}{2}} \left[I_{n-N}(2t\sqrt{\lambda\mu}) + \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^{-\frac{1}{2}} I_{n+N+1}(2t\sqrt{\lambda\mu}) \right. \\ \left. + (1-\frac{\lambda}{\mu}) \cdot \sum_{r=0}^{\infty} \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^{-\frac{r+2}{2}} I_{n+N+r+2}(2t\sqrt{\lambda\mu}) \right].$$

Eksempel 4.

Et ekspedisjons-sted har så stor kapasitet at alle kundene blir ekspedert med en gang de kommer dit. Ekspedisjonstidene er uavhengige og eksponensielt fordelt med parameter μ . Kundene ankommer i busser. Ventetiden mellom bussankomstene er uavhengige og eksponensielt fordelt med parameter λ . Sannsynligheten for at en buss bringer m kunder er f_m .

La $X(t) =$ antall kunder som blir ekspedert på tidspunkt t . $X(0) = 0$. Vi skal finne et uttrykk for $P_n(t)$.

Av forutsetningene finner vi

$$P_n'(t) = -(1+n\mu)P_n(t) + \lambda \sum_{j=0}^{n-1} f_{n-j} P_j(t) + (n+1)\mu P_{n+1}(t)$$

La $\pi(s, t) = \sum_{n=0}^{\infty} s^n P_n(t)$, $\phi(s) = \sum_{n=0}^{\infty} s^n f_n$. Dermed

$$\frac{\partial \pi}{\partial t} = -\lambda \pi - \mu s \frac{\partial \pi}{\partial s} + \lambda \phi \cdot \pi + \mu \frac{\partial \pi}{\partial s}$$

Altså $\frac{\partial \pi}{\partial t} + \mu(s-1) \frac{\partial \pi}{\partial s} = \lambda(\phi-1)\pi$

Vi må se på $\frac{\partial t}{1} = \frac{\partial s}{\mu(s-1)} = \frac{\partial \pi}{\pi \lambda(\phi-1)}$

$$\mu \cdot \frac{\partial t}{\partial s} = \frac{1}{s-1} \text{ gir } c_1 = (s-1)e^{-\mu t}$$

$$\frac{\partial \pi}{\pi} = \frac{\lambda}{\mu} \cdot \frac{\phi-1}{s-1} ds \text{ gir } \pi = c_2 e^{\frac{\lambda}{\mu} \int_0^s \frac{\phi(\tau)-1}{\tau-1} d\tau}$$

Vi får $\pi = \psi((s-1)e^{-\mu t}) e^{\frac{\lambda}{\mu} \int_0^s \frac{\phi(\tau)-1}{\tau-1} d\tau}$ der ψ er vilkårlig funksjon. Randkravet $\pi(s, 0) = 1$ gir når

$$H(s) = \int_0^s \frac{\phi(\tau)-1}{\tau-1} d\tau,$$

$$\pi(s, t) = e^{\frac{\lambda}{\mu} [H(s) - H(1 - (s-1)e^{-\mu t})]}.$$

Vi har altså funnet den genererende funksjon for $P_n(t)$. Det er så langt vi kan komme når ikke $\langle f_n \rangle$ eller ϕ er spesifisert.

Appendix. Løsning av partielle differentialligninger.

Vi skal se på løsningen av den partielle differentialligning

$$(1) \quad P_1 \frac{\partial U}{\partial x_1} + \dots + P_{n-1} \frac{\partial U}{\partial x_{n-1}} = P_n .$$

$P_i = P_i(x_1, \dots, x_n)$; $i = 1, \dots, n$ er funksjoner av x_1, \dots, x_n , og $x_n = U(x_1, \dots, x_{n-1})$ er den ukjente funksjonen. Vi vil tenke oss at U er gitt implisitt ved $f(x_1, \dots, x_n) = 0$ og vi er interessert i å finne f . Ved partiell derivasjon av identiteten

$$f(x_1, \dots, x_{n-1}, U(x_1, \dots, x_{n-1})) = 0$$

får en

$$(2) \quad \frac{\partial f}{\partial x_i} + \frac{\partial f}{\partial x_n} \frac{\partial U}{\partial x_i} = 0 ; i = 1, 2, \dots, n-1 .$$

Kombineres dette med (1) finner en

$$(3) \quad P_1 \frac{\partial f}{\partial x_1} + P_2 \frac{\partial f}{\partial x_2} + \dots + P_n \frac{\partial f}{\partial x_n} = 0 .$$

Vi skal altså finne $f(x_1, \dots, x_n)$ av denne ligningen. Vi skal vise at dette problem kan løses ved å løse det simultane system av ordinære differntialligninger

$$(4) \quad \frac{dx_i}{dx_1} = \frac{P_i}{P_1} ; i = 2, \dots, n,$$

som gjerne skrives på symmetrisk form

$$(5) \quad \frac{dx_1}{P_1} = \frac{dx_2}{P_2} = \dots = \frac{dx_n}{P_n}$$

(Minst en av funksjonene P_i må være forskjellig fra 0. I (4) har vi forutsatt at det er P_1).

I (4) oppfatter vi x_i som funksjoner av x_1 , $x_i = x_i(x_1)$;

$i = 2, \dots, n$.

Løsningen av (4) kan som kjent vanligvis skrives på formen

$x_i = g_i(x_1, c_1, \dots, c_{n-1})$; $i = 2, \dots, n$ hvor c_1, \dots, c_{n-1} er vilkårlige

konstanter. Når alle g_i er funnet kan man tenke seg de $n-1$ ligningene $x_i = g_i$ løst med hensyn på c_1, \dots, c_{n-1} , slik at man får

$$(6) \quad c_i = f_i(x_1, \dots, x_n) ; \quad i = 1, 2, \dots, n-1 .$$

Vi skal anta at den generelle lösning av (4) kan skrives på formen (6) hvor jakobideterminanten for f_1, \dots, f_{n-1} med hensyn på x_1, \dots, x_{n-1} er forskjellig fra 0. (Det vil si at f_1, \dots, f_{n-1} er funksjonelt uavhengige.)

Vi ser nå at alle f_i ; $i = 1, \dots, n-1$ er lösning av (3). Vi har nemlig ved derivasjon av (6) med hensyn på x_1 , idet $x_j = x_j(x_1)$; $j = 2, \dots, n$,

$$(7) \quad \sum_{j=1}^n \frac{\partial f_i}{\partial x_j} \cdot \frac{dx_j}{dx_1} = 0 .$$

Dermed får vi ved å benytte (4)

$$\sum_{j=1}^n \frac{\partial f_i}{\partial x_j} \cdot \frac{P_j}{P_1} = 0 ; \quad i = 1, \dots, n-1 ,$$

som også kan skrives

$$(8) \quad \sum_{j=1}^n \frac{\partial f_i}{\partial x_j} \cdot P_j = 0 ; \quad i = 1, \dots, n-1 .$$

Hvis F er en deriverbar funksjon, så ser en ved innsetting at $f = F(f_1, \dots, f_{n-1})$ er lösning av (3). Vi skal nå vise at dette er den generelle lösning.

La altså f være en vilkårlig lösning av (3). Betrakt nå de n ligningene (3) og (8) med P_1, \dots, P_n som "ukjente" for fast (x_1, \dots, x_n) . Såfremt ikke alle P_i skal være 0, må determinanten for dette ligningssystemet være 0. Dette må gjelde for alle (x_1, \dots, x_n) , og følgelig må vi ha

$$\Delta = \begin{vmatrix} \frac{\partial f_1}{\partial x_1} & \dots & \frac{\partial f_1}{\partial x_n} \\ \vdots & & \vdots \\ \frac{\partial f_{n-1}}{\partial x_1} & \dots & \frac{\partial f_{n-1}}{\partial x_n} \\ \frac{\partial f}{\partial x_1} & \dots & \frac{\partial f}{\partial x_n} \end{vmatrix} = 0$$

La oss nå anta at $y_i = f_i(x_1, \dots, x_n)$ $i=1, \dots, n-1$
 kan løses med hensyn på x_1, \dots, x_{n-1} . La
 løsningen være

$x_i = \varphi_i(y_1, \dots, y_{n-1}, x_n)$. Dette innsettes i f og vi får
 bestemt F ved

$$f(\varphi_1, \dots, \varphi_{n-1}, x_n) = F(y_1, \dots, y_{n-1}, x_n).$$

Herav får vi

$$\frac{\partial F}{\partial x_n} = \sum_{j=1}^{n-1} \frac{\partial f}{\partial \varphi_j} \frac{\partial \varphi_j}{\partial x_n} + \frac{\partial f}{\partial x_n}.$$

Av $f_i(\varphi_1, \dots, \varphi_{n-1}, x_n) = y_i$ som

identitet i x_n får vi

$$\sum_{j=1}^{n-1} \frac{\partial f_i}{\partial \varphi_j} \frac{\partial \varphi_j}{\partial x_n} + \frac{\partial f_i}{\partial x_n} = 0 ; i = 1, \dots, n-1.$$

Hvis vi multipliserer j-te kolonne i Δ med $\frac{\partial \varphi_j}{\partial x_n}$ og
 adderer denne kolonnen til n-te kolonne, får vi bragt Δ
 på formen

$$= \begin{vmatrix} \frac{\partial f_1}{\partial x_1} & \cdots & \frac{\partial f_1}{\partial x_{n-1}} & 0 \\ \vdots & & \vdots & \\ \frac{\partial f_{n-1}}{\partial x_1} & \cdots & \frac{\partial f_{n-1}}{\partial x_{n-1}} & 0 \\ \frac{\partial f}{\partial x_1} & \cdots & \frac{\partial f}{\partial x_{n-1}} & \frac{\partial F}{\partial x_n} \end{vmatrix} = 0$$

Dermed $\Delta = \frac{\partial F}{\partial x_n} \cdot \mathcal{S}$ hvor \mathcal{S} er jacobideterminanten for f_1, \dots, f_{n-1} med hensyn på x_1, \dots, x_{n-1} . Vi antok $\mathcal{S} \neq 0$, og siden $\Delta = 0$ må $\frac{\partial F}{\partial x_n} = 0$, men det betyr at F er uavhengig av x_n . Følgelig kan en vilkårlig f som er løsning av (3) skrives på formen $f = F(f_1, \dots, f_{n-1})$. Det var hva vi skulle vise.

(Dette følger også direkte av et generelt resultat om jacobideterminanter ved å utnytte at $\Delta = 0$)

Konklusjon : For å løse den partielle differntialligning (1), løser man først det simultane ligningssystem (4) og skriver løsningen på formen (6). Da er U gitt ved

$$f(x_1, \dots, x_{n-1}, U) = 0,$$

hvor $f = F(f_1, \dots, f_{n-1})$,

og F er en vilkårlig deriverbar funksjon.

d) Laplacetransformasjoner i markovprosesser.^x

Gitt en markovprosess $X(t)$ med endelig tilstandsrom $1, 2, \dots, N$, og infinitessimal- eller intensitets-matrise $A = \{A_{ij}\}$ dvs. $A_{ij} dt$ ($i \neq j$) er sannsynlighet for å gå fra i til j i løpet av dt ,

$A_{ii} = -\sum_{j \neq i} A_{ij}$, $p = [p_1, \dots, p_N]$ er initialfordelingen, og

$P_i(t) = \Pr(X(t) = i)$. Vi skal skrive $P_{ij}(t) = \Pr(X(t) = j | X(0) = i)$,

$P(t) = [P_1(t), \dots, P_N(t)]$ og $\mathbb{P}(t) = \{P_{ij}(t)\}$. Vi har

$$P(t) = p \cdot \mathbb{P}(t), \text{ og } \mathbb{P}'(t) = \mathbb{P}(t) \cdot A.$$

For å løse ligningen over skal vi innføre Laplacetransformasjon.

Gitt en reell funksjon f definert på $[0, \infty)$. Hvis integralet

$$\int_0^\infty f(t) e^{-st} dt \quad \text{konvergerer for}$$

$s > s_0$, skal vi definere den Laplacetransformerte φ til f slik

$$\varphi(s) = \int_0^\infty f(t) e^{-st} dt$$

Laplacetransformasjon er en - entydig avbildning. Se for eksempel R.V. Churchill : Operational Mathematics.

Hvis f er en deriverbar funksjon slik at både f og f' har Laplacetransformerte, skal vi vise at

$$\int_0^\infty f'(t) e^{-st} dt = s \cdot \varphi(s) - f(0)$$

Vi skal også forutsette at $\lim_{t \rightarrow \infty} f(t) e^{-st}$ eksisterer for noen s .

$$\int_0^\infty f'(t) e^{-st} dt = \left[f(t) e^{-st} \right]_0^A + s \int_0^A f(t) e^{-st} dt$$

$$\Rightarrow \lim_{t \rightarrow \infty} f(t) e^{-st} - f(0) + s \cdot \varphi(s) \quad \text{når } A \rightarrow \infty .$$

Siden vi forutsatte at $\lim_{t \rightarrow \infty} f(t) e^{-st} = L$ eksisterte,

^x) Basert på Howard : DYNAMIC PROGRAMMING AND MARKOV PROCESSES".

må den være 0, for anta $|L| > 0$, da eksisterer en t_0 slik at $|f(t)e^{-st}| > \frac{|L|}{2}$ for $t > t_0$, men da kan $\int_0^\infty f(t)e^{-st} dt$ ikke eksistere, hvilket strider mot forutsetningene.

$$\text{Altså } \int_0^\infty f(t)e^{-st} dt = s\phi(s) - f(0).$$

Følgende tabell over funksjoner $f(t)$ og deres Laplacetransformerte $\phi(s)$ er lett å verifisere.

Funksjon
betegnet med latinske
bokstaver
 $f(t)$

$$k_1 f_1(t) + k_2 f_2(t)$$

$$f'(t) \quad (\text{hvis } f \text{ er deriverbar})$$

$$e^{-at}$$

$$1$$

$$te^{-at}$$

$$t$$

$$e^{-at} f(t)$$

Laplace transformert
betegnet med tilsvarende
greske bokstaver
 $\phi(s)$

$$k_1 \phi_1(s) + k_2 \phi_2(s)$$

$$s \cdot \phi(s) - f(0)$$

$$\frac{1}{s+a}$$

$$\frac{1}{s}$$

$$\frac{1}{(s+a)^2}$$

$$\frac{1}{s^2}$$

$$\phi(s+a)$$

La nå til funksjonen $P_i(t)$ höre den Laplace - transformerte $\mathcal{P}_i(s)$ og til vektorfunksjonen $P(t)$ höre Laplacevektoren $\mathcal{P}(s)$.

Av fundamentalligningen $P'(t) = P(t) \cdot A$ følger

$$s \cdot \mathcal{P}(s) - p = \mathcal{P}(s) \cdot A$$

$$\mathcal{P}(s)(sI - A) = p$$

$$\mathcal{P}(s) = p(sI - A)^{-1}$$

Eksempel 1.

I en fabrikk er det en stor maskin. Denne maskinen kan gå helt i stykker, så den ikke kan kjøres i det hele tatt, eller den kan gå delvis i stykker, så den kan kjøres på halv fart. Når den går helt i stykker, kommer det med en gang en reparatør som leter etter feilen. Med intensitet 3λ finner han en feil som bringer maskinen opp i halv fart, og med intensitet 3λ finner han en feil som bringer den opp i full fart.

Fra halv fart kan den med intensitet 3λ bringes opp i full fart, og med intensitet λ oppstår en ny feil som setter maskinen ut av drift.

Fra full drift kommer den med intensitet λ ned i halv fart og med intensitet 2λ ut av drift.

La $X(t) = 1$ hvis helt i stand

$X(t) = 2$ hvis halv fart

$X(t) = 3$ hvis maskinen er ute av drift på tidspunkt t .

Vi forutsetter at $X(t)$ er en Markovprosess med intensitetsmatrise

$$A = \begin{bmatrix} -3 & 1 & 2 \\ 3 & -4 & 1 \\ 3 & 3 & -6 \end{bmatrix} \cdot \lambda$$

Vi skal undersøke $P(t)$, ved å se på $\bar{P}(s)$.

Ved å velge hensiktsmessig tidsenhet, kan vi få $\lambda = 1$.

$$sI - A = \begin{bmatrix} s+3 & -1 & -2 \\ -3 & s+4 & -1 \\ -3 & -3 & s+6 \end{bmatrix}$$

$$(sI - A)^{-1} = \frac{1}{s(s+6)(s+7)} \begin{bmatrix} s^2 + 10s + 21 & s+12 & 2s+9 \\ 3s+21 & s^2 + 9s + 12 & s+9 \\ 3s+21 & 3s+12 & s^2 + 7s + 9 \end{bmatrix}$$

Ved delbrøkoppspalting element for element, får vi

$$(sI - A)^{-1} = \frac{1}{s} \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & \frac{2}{7} & \frac{3}{14} \\ \frac{1}{2} & \frac{2}{7} & \frac{3}{14} \\ \frac{1}{2} & \frac{2}{7} & \frac{3}{14} \end{bmatrix} + \frac{1}{s+6} \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & -1 & \frac{1}{2} \\ -\frac{1}{2} & 1 & -\frac{1}{2} \\ -\frac{1}{2} & 1 & -\frac{1}{2} \end{bmatrix} + \frac{1}{s+7} \begin{bmatrix} 0 & \frac{5}{7} & -\frac{5}{7} \\ 0 & -\frac{2}{7} & \frac{2}{7} \\ 0 & -\frac{9}{7} & \frac{9}{7} \end{bmatrix}$$

La $H(t)$ være den invers-transformerte av $(sI - A)^{-1}$,
 $(sI - A)^{-1}$ er m.a.o. Laplace-transformasjonen av $H(t)$.

Av tabellen ser vi at $H(t)$ kan skrives direkte opp:

$$H(t) = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & \frac{2}{7} & \frac{3}{14} \\ \frac{1}{2} & \frac{2}{7} & \frac{3}{14} \\ \frac{1}{2} & \frac{2}{7} & \frac{3}{14} \end{bmatrix} + e^{-6t} \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & -1 & \frac{1}{2} \\ -\frac{1}{2} & 1 & -\frac{1}{2} \\ -\frac{1}{2} & 1 & -\frac{1}{2} \end{bmatrix} + e^{-7t} \begin{bmatrix} 0 & \frac{5}{7} & -\frac{5}{7} \\ 0 & -\frac{2}{7} & \frac{2}{7} \\ 0 & -\frac{9}{7} & \frac{9}{7} \end{bmatrix}$$

Når $p = [p_1, p_2, p_3]$, $\sum p_i = 1$ er initialfordelingen, har vi altså resultatet

$$\begin{aligned} P(t) = & \left[\frac{1}{2} + e^{-6t} \left(\frac{1}{2}p_1 - \frac{1}{2}(p_2 + p_3) \right), \frac{2}{7} + e^{-6t} (-p_1 + p_2 + p_3)t \right. \\ & e^{-7t} \left(\frac{5}{7}p_1 - \frac{2}{7}p_2 - \frac{9}{7}p_3 \right), \frac{3}{14} + \frac{1}{2}e^{-6t}(p_1 - p_2 - p_3) + \right. \\ & \left. \frac{1}{7}e^{-7t}(-5p_1 + 2p_2 + 9p_3) \right]. \end{aligned}$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} P(t) = \tilde{p} = \left[\frac{1}{2}, \frac{2}{7}, \frac{3}{14} \right].$$

I eksemplet kunne $H(t)$ spaltes opp i en stasjonær del S og en transient del $T(t)$ som gikk eksponentielt mot 0.

At dette generelt er riktig, kan en innse ved å vise punktene under.

- (i) $|sI-A|$ er et polynom $U(s)$.
- (ii) Når prosessen har én rekurent klasse, er $s=0$ et enkelt nullpunkt for $U(s)$. Alle nullpunktene i $U(s)$ er ikke-positive.
- (iii) $(sI-A)^{-1} = \left\{ \frac{V_{ij}(s)}{U(s)} \right\}$, og kan delbrøkoppspaltes:

$$(sI-A)^{-1} = \frac{1}{s} S + \sum_{i=1}^{N-1} \frac{1}{s+s_i} T_i \quad \text{der } s_i > 0.$$

(Det er forutsatt at alle s_i er forskjellige.
 $V_{ij}(s)$ er definert som på side 24.)

Hvis man bare er interessert i $\tilde{p} = \lim_{t \rightarrow \infty} P(t)$, behøver man ikke å bruke apparatet over.

Vi har nemlig

$$\tilde{p}_i = \sum_{j \neq i} \tilde{p}_j \cdot A_{ij}^{\infty} + \left(1 - \sum_{j \neq i} A_{ij}\right) \tilde{p}_i = \tilde{p}_i + \sum_{j=1}^N A_{ij} \tilde{p}_j \cdot d_i$$

Altså $\tilde{p} \cdot A = 0$.

Hvis prosessen har én rekurent klasse, har A rang $N-1$, og \tilde{p} er bestemt entydig ved kravet

$$\sum_{i=1}^N \tilde{p}_i = 1.$$

e) Potensering av matriser.

Gitt en $N \times N$ matrise P . Vi er interessert i å finne P^n . Før er det vist at P^n er koeffisienten foran s^n i rekken til $(I-sP)^{-1}$.

P^n kan også finnes ved å betrakte egenverdiene og egenvektorene for P .

La $\lambda_1, \dots, \lambda_N$ være egenverdiene for P dvs. røttene i $|P-\lambda I|$. La $c_1 \dots c_N$ være høyre-eigenvektorene for P definert ved

$$P \cdot c_j = \lambda_j c_j \text{ eller } (P - \lambda_j I) \cdot c_j = 0$$

$$\text{og } c_j \neq 0.$$

Setning.

Hvis alle egenverdiene λ_j er forskjellige, er c_1, \dots, c_N lineært uavhengige.

Bevis.

Anta at c_1, \dots, c_N er lineært avhengige, $\lambda_N \neq 0$
 $c_N = \sum_{i=1}^r t_i \cdot c_i$ der c_1, \dots, c_r er lineært uavhengige.
Da har vi

$$P \cdot c_N = \sum_{i=1}^r t_i P c_i = \sum_{i=1}^r t_i \lambda_i c_i$$

men

$$P c_N = \lambda_N c_N$$

Altså

$$c_N = \sum_{i=1}^r t_i \cdot \frac{\lambda_i}{\lambda_N} c_i = \sum_{i=1}^r t_i \cdot c_i$$

siden c_1, \dots, c_r er lineært uavhengige, må $t_i = t_i \cdot \frac{\lambda_i}{\lambda_N}$, siden $c_N \neq 0$ må minst en $t_i \neq 0$ for eksempel t_j og $\lambda_N = \lambda_j$ som strider mot forutsetningene.

Matrisen $C = [c_1 \ c_2 \ \dots \ c_N]$ er ifølge setningen ikke-singulær når egenverdiene er forskjellige. Det skal vi anta inntil videre.

Pr. definisjon har vi

$$P \cdot C = C \cdot \begin{bmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & & \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_N \end{bmatrix} = C \cdot \Lambda$$

$$P = C \Lambda C^{-1}$$

$$\text{Dermedr } P^2 = C \Lambda C^{-1} \cdot C \Lambda C^{-1} = C \Lambda^2 C^{-1} \text{ og}$$

$$P^n = C \Lambda^n C^{-1}.$$

Siden Λ er diagonalmatrise er den lett å potensiere

$$\Lambda^n = \begin{bmatrix} \lambda_1^n & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2^n & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & \lambda_3^n & \dots & 0 \\ \vdots & & & & \\ 0 & 0 & 0 & \dots & \lambda_N^n \end{bmatrix}$$

Problemet er nå å finne egenverdiene og egenvektorene.

En metode er å løse N-tegradsligningen

$$|P - \lambda I| = 0,$$

og etterpå finne egenvektorene. Hvis P er overgangsmatrise i en markovkjede, har vi $\sum_{j=1}^N p_{ij} = 1 \quad i = 1, \dots, N$, og $\lambda = 1$ er følgelig egenvektor.

En annen og ofte regnemessig enklere metode, er følgende

$$(i) \quad \text{Bestem } c_v = \begin{bmatrix} c_{1v} \\ c_{2v} \\ \vdots \\ c_{Nv} \end{bmatrix} \quad \text{og } \lambda_v \quad \text{av systemet}$$

$$\sum_{j=1}^n (P_{ij} - \delta_{ij} \lambda_v) \cdot c_{jv} = 0 \quad i = 1, 2, \dots, N$$

ved bare å ta hensyn til de λ_v som gir $c_v \neq 0$.

$$\text{Vi har benyttet } \delta_{ij} = \begin{cases} 0 & i \neq j \\ 1 & i = j. \end{cases}$$

(ii) Når $\lambda_1, \dots, \lambda_N$ er bestemt, bestemmes elementene \bar{c}_{vi} i $c^{-1} = \{\bar{c}_{vi}\}$ av systemet

$$\sum_{i=1}^N [P_{ij} - \delta_{ij} \lambda_v] \bar{c}_{vi} = 0$$

idet en normalerer \bar{c}_v slik at

$$\bar{c}_v \cdot c_v = \sum_{j=1}^N \bar{c}_{vj} \cdot c_{jv} = 1.$$

(iii) Elementene $P_{ij}^{(m)}$ i P^m er bestemt ved

$$P_{ij}^{(m)} = \sum_{v=1}^N c_{iv} \cdot \bar{c}_{vj} \cdot \lambda_v^m$$

Av det siste uttrykket ser en at hvis $\lambda_v = 0$, behøver en ikke regne ut c_v og \bar{c}_v .

Eksempel.

$$P = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Ligningssystemet under (i) blir (vi sløyfer fotskrift v)

$$-\lambda c_1 + c_4 = 0, \quad -\lambda c_2 + c_4 = 0, \quad \frac{1}{2}c_1 + \frac{1}{2}c_2 - \lambda c_3 = 0, \quad c_3 - \lambda c_4 = 0.$$

Vi antar $\lambda \neq 0$, da har vi $c_1 = c_2$. La oss sette
 $c_1 = 1 = c_2$ dermed $c_4 = \lambda$ $c_3 = \lambda^{-1}$. Den siste ligningen
gir $\lambda^{-1} - \lambda^2 = 0$ eller $\lambda^3 = 1$ som har lösningen

$$\lambda_1 = 1, \quad \lambda_2 = e^{\frac{2\pi i}{3}}, \quad \lambda_3 = e^{\frac{4\pi i}{3}} = \lambda_2^{-1}.$$

$$\begin{array}{ccc} \lambda_1 = 1 & \lambda_2 & \lambda_3 \\ c_{1v} & 1 & 1 \\ c_{2v} & 1 & 1 \\ c_{3v} & 1 & \lambda_3 \\ c_{4v} & 1 & \lambda_2 \end{array}$$

systemet (ii)

$$-\bar{\lambda}c_1 + \frac{1}{2}\bar{c}_3 = 0 \quad -\bar{\lambda}c_2 + \frac{1}{2}\bar{c}_3 = 0 \quad -\bar{\lambda}c_3 + \bar{c}_4 = 0 \quad \bar{c}_1 + \bar{c}_2 - \bar{\lambda}c_4 = 0$$

som gir

| | \bar{c}_{v1} | \bar{c}_{v2} | \bar{c}_{v3} | \bar{c}_{v4} |
|-----------------|----------------|----------------|------------------------|------------------------|
| $\lambda_1 = 1$ | $\frac{1}{6}$ | $\frac{1}{6}$ | $\frac{1}{3}$ | $\frac{1}{3}$ |
| λ_2 | $\frac{1}{6}$ | $\frac{1}{6}$ | $\frac{1}{3}\lambda_2$ | $\frac{1}{3}\lambda_3$ |
| λ_3 | $\frac{1}{6}$ | $\frac{1}{6}$ | $\frac{1}{3}\lambda_3$ | $\frac{1}{3}\lambda_2$ |

Dermed

$$P_{11}^{(m)} = \frac{1}{6} + \frac{1}{6}\lambda_2^m + \frac{1}{6}\lambda_3^m = \frac{1}{6} \left[1 + 2 \cos\left(\frac{2\pi}{3}m\right) \right]$$

$$P_{12}^{(m)} = \frac{1}{6}(1 + \lambda_2^m + \lambda_3^m) = \frac{1}{6} \left[1 + 2 \cos\left(\frac{2\pi}{3}m\right) \right]$$

$$P_{13}^{(m)} = \frac{1}{3}(1 + \lambda_2 \cdot \lambda_2^m + \lambda_3 \cdot \lambda_3^m) = \frac{1}{3} \left[1 + 2 \cos\left(\frac{2\pi}{3}(m+1)\right) \right]$$

⋮

Vi skal også se på det tilfelle at ikke alle egenverdiene er like. Det viktigste tilfelle er når P kan skrives på blokkform

$$P = \begin{bmatrix} P_1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & P_2 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & P_3 & & \vdots \\ \vdots & \vdots & \ddots & & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \ddots & 0 \\ U & V & \cdots & Y & T \end{bmatrix} \text{ der } P_1, \dots, P_n$$

er kvadratiske. Når P er en overgangsmatrise, er P_1, \dots, P_n overgangsmatriser for de n rekurrente klassene.

Vi skal anta $n = 2$. Det som står nedenfor kan uten videre generaliseres.

$$P = \begin{bmatrix} P_1 & 0 & 0 \\ 0 & P_2 & 0 \\ U & V & T \end{bmatrix}$$

$$P^2 = \begin{bmatrix} P_1^2 & 0 & 0 \\ 0 & P_2^2 & 0 \\ U_2 & V_2 & T^2 \end{bmatrix} \quad \text{og} \quad P^n = \begin{bmatrix} P_1^n & 0 & 0 \\ 0 & P_2^n & 0 \\ U_n & V_n & T^n \end{bmatrix}$$

Her er U_n bestemt ved

$$\begin{bmatrix} P_1 & 0 \\ U & T \end{bmatrix}^n = \begin{bmatrix} P_1^n & 0 \\ U_n & T^n \end{bmatrix} \quad \text{og likeledes er}$$

V_n bestemt.

Hvis egenverdiene for P_1 er forskjellige kan en finne P_1^n ved egenverdimetoden. Likeledes for P_2 og T .

Hvis i tillegg egenverdiene i

$$\begin{bmatrix} P_1 & 0 \\ U & T \end{bmatrix} \quad \text{som er egenverdiene i } P_1 \text{ pluss egenverdiene}$$

i T er forskjellige, kan vi bruke egenverdimetoden for å finne U_n .

Når P er overgangsmatrise, er som oftest disse betingelsene oppfylt. 1 er nemlig egenverdi i P_1 og P_2 , men ikke i T , resten av egenverdiene er vanligvis forskjellige.

Eksempel 2

Vi har

$P =$

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ \frac{1}{4} & 0 & \frac{1}{4} & 0 & 0 & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{4} & 0 & \frac{1}{4} & \frac{3}{8} & 0 & \frac{1}{8} & 0 \end{bmatrix}$$

og skal undersöke

$$P^m .$$

P er på formen

$$\begin{bmatrix} P_1 & 0 & 0 \\ 0 & P_2 & 0 \\ U & V & T \end{bmatrix} .$$

Vi skal

i eksemplet bare ta for oss

$$\begin{bmatrix} P_1 & 0 \\ U & T \end{bmatrix}$$

, og finne elementene i U_m

En ser direkte av formen på $P_1 =$

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 2 \end{bmatrix}$$

at den har egenverdiene

$$\begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} -1 \\ -1 \\ 1 \end{bmatrix}$$

med

tilhörande höyre egenvektorer

$$\begin{bmatrix} 1, 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} -1, 1 \end{bmatrix}$$

og venstre egenvektorer

$$\begin{bmatrix} 1, 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} -1, 1 \end{bmatrix}$$

Likledest for $T = \begin{bmatrix} 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{8} & 0 \end{bmatrix}$ som har
 egenverdiene $\frac{1}{4}$ og $-\frac{1}{4}$
 höyre egenvektorer $\begin{bmatrix} 1 \\ \frac{1}{2} \end{bmatrix}$ og $\begin{bmatrix} 1 \\ -\frac{1}{2} \end{bmatrix}$
 og vensstre egenvektorer $\begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix}$ og $\begin{bmatrix} 1 \\ -2 \end{bmatrix}$.

$\begin{bmatrix} P_1 & 0 \\ U & T \end{bmatrix}$ har altså egenverdiene $1, -1, \frac{1}{4}, -\frac{1}{4}$.

Hvis vi lar $c = \begin{bmatrix} c_1 \\ c_2 \\ c_3 \\ c_4 \end{bmatrix}$ betegne höyre egenvektorer

tilhörande λ , har vi for

$\lambda = 1$ at $c_1 = c_2 = 1$ og c_3, c_4 er

bestemt av

$$\begin{bmatrix} -1 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{8} & -1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} c_3 \\ c_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -\frac{1}{4} c_1 \\ -\frac{1}{4} c_1 \end{bmatrix}.$$

Dermed $c_3 = \frac{2}{5}$, $c_4 = \frac{3}{10}$.

Likledest for $\lambda = -1$.

For $\lambda = \frac{1}{4}$ er det klart at $P_1 - I\lambda$ er ikkesingulær, og fölgeligt må $c_1 = c_2 = 0$.

Slik får en de höyre egenvektorene

| λ | 1 | -1 | $\frac{1}{4}$ | $-\frac{1}{4}$ |
|-----------|----------------|----------------|---------------|----------------|
| c | 1 | -1 | 0 | 0 |
| | 1 | 1 | 0 | 0 |
| | $\frac{2}{5}$ | $\frac{2}{15}$ | 1 | 1 |
| | $\frac{3}{10}$ | $\frac{7}{30}$ | $\frac{1}{2}$ | $-\frac{1}{2}$ |

På samme vis får en de venstre egenvektorene \bar{c} som etter normering blir

| λ | \bar{c} | | | |
|----------------|-----------------|----------------|---------------|----|
| 1 | $\frac{1}{2}$ | $\frac{1}{2}$ | 0 | 0 |
| -1 | $-\frac{1}{2}$ | $\frac{1}{2}$ | 0 | 0 |
| $\frac{1}{4}$ | $-\frac{1}{10}$ | $-\frac{2}{5}$ | $\frac{1}{2}$ | 1 |
| $-\frac{1}{4}$ | $-\frac{1}{30}$ | $\frac{2}{15}$ | $\frac{1}{2}$ | -1 |

$$\text{Hvis } P^m = \begin{bmatrix} P_{i,j}^{(m)} \end{bmatrix} \text{ er } U_m = \begin{bmatrix} P_{6,1}^{(m)} & P_{6,2}^{(m)} \\ P_{7,1}^{(m)} & P_{7,2}^{(m)} \end{bmatrix},$$

der hvert av elementene nå kan regnes ut.

Vi finner for eksempel

$$P_{7,2}^{(m)} = \frac{3}{20} + \frac{7}{60}(-1)^m - \frac{1}{5}(\frac{1}{4})^m - \frac{1}{15}(-\frac{1}{4})^m = \begin{cases} \frac{4}{15} - \frac{4}{15}(\frac{1}{4})^m & \text{for } m \text{ partal} \\ \frac{1}{30} - \frac{2}{15}(\frac{1}{4})^m & \text{for } m \text{ odde.} \end{cases}$$