

centralt Begrepp: $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{P})$ sannolikhets rum

intuitivt: stokastisk variabel (= slumpvariabel) \approx vissa avbildningar $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ som definerade för elementära utfall $\omega \in \Omega$ (exakt def. senare). enklaste fallet av s.v.

2.1. Diskreta stokastiska variabler (s.v)

motivation

Exempel 2.1

2 tärningar kastas,

utfallsrum $\Omega = \{(n_1, n_2) : n_1, n_2 \in \{1, \dots, 6\}\} \equiv \{1, \dots, 6\}^2$

definiera $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$

$X((n_1, n_2)) = n_1 + n_2$ summan av poängtal

mögliga värden $k = 2, 3, \dots, 12$

$\{X = k\} \stackrel{\text{def.}}{\equiv} \{\omega \in \Omega : X(\omega) = k\} \stackrel{\text{urbild}}{=} X^{-1}(\{k\}), \quad k = 2, 3, \dots, 12$

exempelvis

$\{X = 4\} = \{(n_1, n_2) : \forall X(n_1, n_2) = n_1 + n_2 = 4\}$
 $= \{(1, 3), (2, 2), (3, 1)\}$

X är exempel på stokastisk variabel.

Anta $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{P})$ σ -rum. Funktionen $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ är en diskret stokastisk variabel (s.v) på σ -rummet $(\Omega, \mathcal{F}, \mathbb{P})$ om

- X antar ett ändligt eller ett nummerbart oändligt antal värden $\{x_1, x_2, \dots\} \subset \mathbb{R}$ (obs utelämnar att intervall $I \subset X(\Omega)$!)

$\{X = x_k\} \equiv \{\omega \in \Omega : X(\omega) = x_k\} \in \mathcal{F} \quad \forall k = 1, 2, \dots$

(Mått teori: X mätbar avbildning)

Beteckningar om $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ stok. variabel, beteckna

$\{X \leq x\} \equiv \{\omega \in \Omega : X(\omega) \leq x\}, \quad x \in \mathbb{R}$

$\{X \in B\} \equiv \{\omega \in \Omega : X(\omega) \in B\}, \quad \text{dä} \quad B \subset \mathbb{R}.$

Stokastisk variabel = sannans munttjät = random variable

Exempel 2.1 (forts.) 2 tärningar kastas (igen!)

Följande avbildningar $X: \underbrace{\{1, \dots, 6\}^2}_{=\Omega} \rightarrow \mathbb{R}$ är exempel på diskreta stokastiska variabler

$X((n_1, n_2)) = n_1 + n_2$ (exempel uran)

$X((n_1, n_2)) = n_1$

$X((n_1, n_2)) =$ antalet 6:or i (n_1, n_2) (dvs. 0, 1, 2)

$X((n_1, n_2)) \equiv 0 \quad \forall (n_1, n_2) \in \Omega$ etc etc

Problema: hur beskriva diskreta s.v.?

Fördelningen (= jakanma) av en diskret s.v (= stokastisk variabel)

$X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ bestäms av (där (Ω, \mathcal{F}, P) slarum)

frekvens sannolikheterna $P_k \equiv P\{X = x_k\} (= P(\{\omega \in \Omega: X(\omega) = x_k\}))$.
 $k = 1, 2, \dots$

Anta: $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ diskret s.v. Frekvensfunktionen (= poistodennakrisysys funktio) av X är funktionen $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ för vilken

$f(x) = P\{X = x\} (= P(\{\omega \in \Omega: X(\omega) = x\}))$, $x \in \mathbb{R}$

egenskaper:

- $f(x) \geq 0 \quad \forall x \in \mathbb{R}$
- $f(x) > 0$ endast om $x \in X(\Omega) = \{x_1, x_2, \dots\}$

$f = f_X$ vid behov vändemängden av X .

$\sum f(x_k) = 1$.

OBS $f(x_k) = P_k, k = 1, 2, \dots$

(anses: $\sum_{k=1}^{\infty} f(x_k) = \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=1}^n f(x_k)$ om $X(\Omega)$ oändlig).

Fördelningsfunktionen (f.f.; kertymäfunktio) till en s.v. $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ är funktionen $F: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ för vilken

$F(x) = P(X \leq x) (= P(\{\omega \in \Omega: X(\omega) \leq x\}))$, $\text{dä} \ x \in \mathbb{R}$
 $= P(X^{-1}((-\infty, x]))$ sl av urbild

$F = F_X$ vid behov

OBS f.f. till en s.v. $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ är ett centralt begrepp

f.f. reducerad s.v. $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ till reellvärd fkt $F: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$

Låt $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ en diskret s.v.

Då bestämmas frekvens sl $P_k = f(x_k) = P\{X = x_k\}$, $k = 1, 2, \dots$

fördelnings f. till X ges om

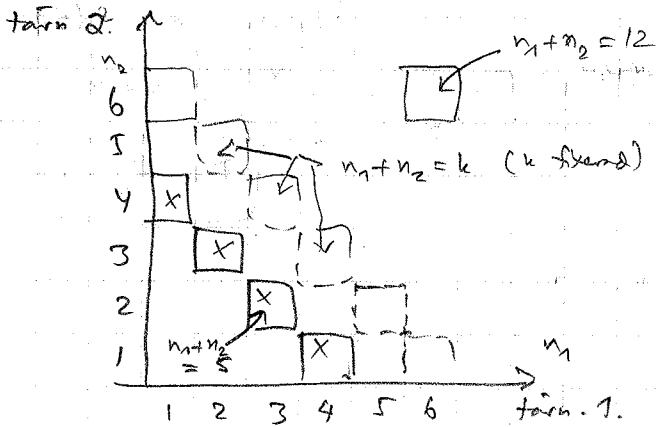
$F(x) = \sum_{\substack{k: \\ x_k \leq x}} P_k$, $\text{dä} \ x \in \mathbb{R}$.

Exempel (2-2) 2 tärningar kastas, $\Omega = \{1, \dots, 6\}^2$ utfallsrum

$X(\omega) = n_1 + n_2$, $\text{dä} \ \omega = (n_1, n_2) \in \Omega$ summan av påringtalen

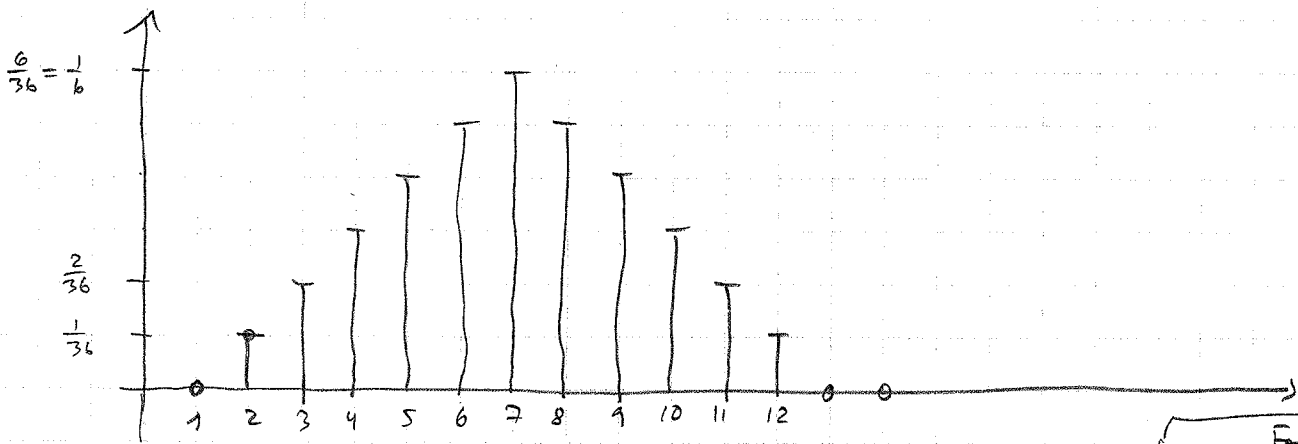
Bestäm frekvensfunktionen f ?

Lösning: $X(\Omega) = \{2, 3, \dots, 12\} \Rightarrow f(x) = 0$ om $x \notin \{2, 3, \dots, 12\}$.



exempelvis:
 antalet element $\{ \omega \in \Omega : X(\omega) = 5 \} = 4$ etc \Rightarrow
 $f(5) = P(X=5) = \frac{4}{36}$
 (antalet element i $\Omega = 36$).

som histogram (exempelvis; endast enklare fall)



Fördelningsfunktionen till X ges genom $F(x) = \sum_{k \leq x} f(k)$,

exempelvis $F(7,5) = \sum_{k=2}^7 f(k) = \sum_{k=2}^7 \frac{(k-1)}{36} = \frac{1}{36} (1+2+\dots+6) = \frac{1}{36} \cdot \frac{6 \cdot 7}{2} = \frac{7}{12}$

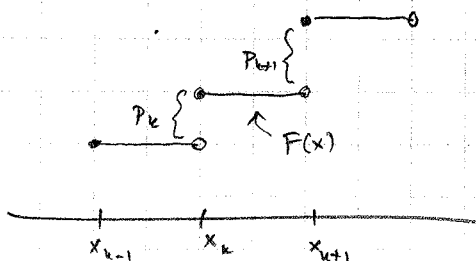
Formel:
 $1 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$

OBS ante $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ diskret s.v., $X(\Omega) = \{x_1, x_2, \dots\}$ där

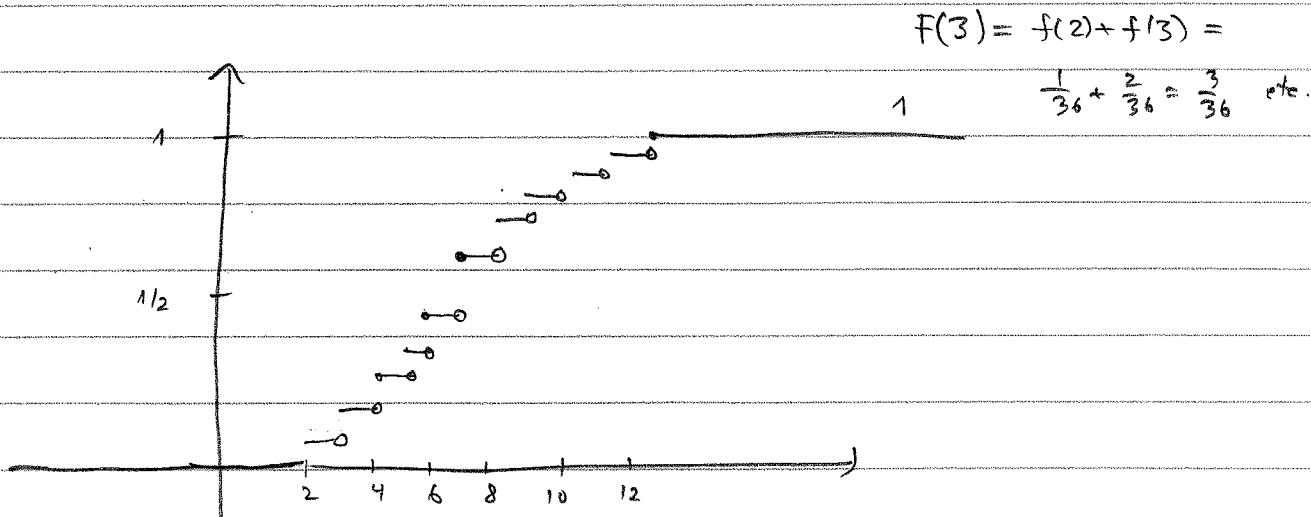
$\dots < x_k < x_{k+1} < x_{k+2} < \dots$

Formeln $F(x) = \sum_{k: x_k \leq x} p_k$, $x \in \mathbb{R} \Rightarrow F$ har följande egenskaper:

- $x \mapsto F(x)$ konstant på $[x_k, x_{k+1})$
- $x \mapsto F(x)$ växande i \mathbb{R}
- F har ett "hopp" med storleken $p_k > 0$ i $x = x_k$



Fördelningsfunktion till X ?



* Viktiga exempel på diskreta fördelningsfunktioner (olika tillämpningar)

A. Binomial fördelningen

(Ω, \mathcal{F}, P) s.l.-rum

(diskreta) s.v. $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ är binomial fördelad med parametererna

n, p ($n \in \mathbb{N}_+, 0 \leq p \leq 1$) om (bet. $\mathbb{N}_+ = \{1, 2, 3, \dots\}$)

o $X(\Omega) = \{0, 1, \dots, n\}$ (diskret s.v.),

o $P(X=k) = P(\{\omega \in \Omega: X(\omega)=k\}) = \binom{n}{k} p^k q^{n-k}, k=0, \dots, n$

där $q=1-p$. $\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$ (binomialkoefficienterna)

Beteckna: $X \sim \text{Bin}(n, p)$

OBS: frekvensfunktion

$f_X(x) = 0$ om $x \notin \{0, \dots, n\}$.

Typisk tolkning: binomial fördeln. beskriver sl att "lyckas" i

försök med oberoende upprepningar (se kapitel 1.7):

s.v. $X \sim \text{Bin}(n, p)$
 beskriver "absolutt"
 visin av
 oberoende upprepn.
 kan välja s.l.-rum
 (Ω, \mathcal{F}, P) etc.)

Låt: A någon händelse i ett försök, $P(A)=p$ ($\Rightarrow P(A^c)=1-p \equiv q$)

vid n oberoende upprepningar \Rightarrow

$$P(A \text{ förekommer exakt } k \text{ ggr}) = \binom{n}{k} p^k q^{n-k}, k=0, \dots, n$$

(vid n försök)

Frekvens

$P_k = P(X = k) ?$

Observera:

(*) $\frac{P_{k+1}}{P_k} = \frac{\binom{n}{k+1} p^{k+1} q^{n-(k+1)}}{\binom{n}{k} p^k q^{n-k}} = \frac{p}{q} \cdot \frac{n-k}{k+1}$

eftersom $\frac{\binom{n}{k+1}}{\binom{n}{k}} = \frac{n(n-1)\dots(n-(k+1)+1)}{(k+1)!} \cdot \frac{k!}{n(n-1)\dots(n-k+1)} = \frac{n-k}{k+1}$

ger rekursionsformel

(*) $\Rightarrow P_{k+1} = \frac{p}{q} \cdot \frac{n-k}{k+1} \cdot P_k$

Anta: $X \sim \text{Bin}(5, 0.05) \Rightarrow$

$P_0 = \binom{5}{0} (0.05)^0 (0.95)^5 = (0.95)^5 \approx 0.7938$

$P_1 = \frac{p}{q} \cdot \frac{5-0}{1} P_0 = \frac{1}{19} \cdot 5 \cdot P_0 \approx 0.2036$

$P_2 = \frac{1}{19} \cdot \frac{4}{2} \cdot P_1 \approx 0.02014$

$P_3 = \frac{1}{19} \cdot \frac{3}{3} \cdot P_2 \approx 0.0011$

$P_4 = \frac{1}{19} \cdot \frac{2}{4} \cdot P_3 \approx 0.0003$

$P_5 = \frac{1}{19} \cdot \frac{1}{5} \cdot P_4 \approx 0.0000003$ (ser för 5 "lyckade" försök av 5)

Obs (*) $\Rightarrow k \mapsto P_k$ strängt växande om

$\frac{P_{k+1}}{P_k} = \frac{p}{q} \cdot \frac{n-k}{k+1} > 1$

$\Leftrightarrow p(n-k) > q(k+1) \Leftrightarrow k \left(\frac{p+q}{1} \right) < np - q = np + p - 1$

speciellt:

$k \mapsto P_k$ strängt avtagande om $k > np + p - 1$

största frekvens erhålls då $k = \lfloor np + p \rfloor \equiv$ största naturliga tal m så att $m \leq np + p$.

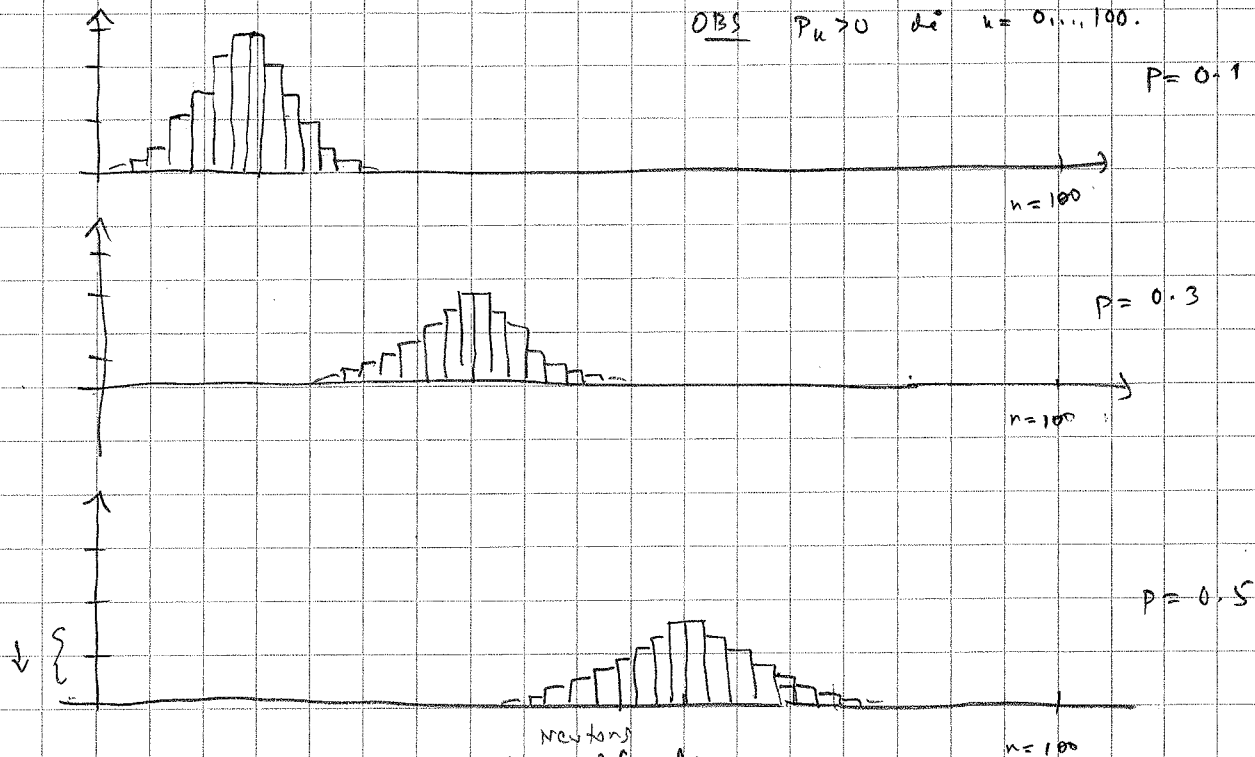
Obs

Motsvarande fördelningsfunktion f.f.

$F(x) = \sum_{k=0}^{\lfloor x \rfloor} \binom{n}{k} p^k q^{n-k} \quad (0 \leq x \leq n)$

kan inte skrivas explicit. Den approximeras i de Moivre - Laplace sats

• (i square 4.2)



OBS

Newton's binomial formula

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} p^k q^{n-k} = (p+q)^n = 1$$

dvs. uppfyller egenskapen för frekvensfunktion.

Exempel 2.3

Vid en process är fel sannolikheten 0.2.

10 enheter tillverkas. Låt $X =$ antalet defekta enheter (av 10 st).

Beräkna sl

- (i) $P(X=3)$
- (ii) $P(1 < X \leq 4)$
- (iii) $P(X > 0)$

OBS kan även lösas med lämpliga kombinatorik direkt från 1.9.

Lös.

Anta: tillverkningen av enheterna är oberoende av varandra \Rightarrow beskrivs av försök med oberoende upprepningar

Alltså: X diskret s.v. med $X \sim \text{Bin}(10, 0.2)$

$n = 10$,
sl $p = 0.2$.

$P(X=3) = \binom{10}{3} (0.2)^3 (0.8)^7 \approx 0.201$ frekvenssl.

$P(1 < X \leq 4) = \sum_{j=2}^4 f(j) = \binom{10}{2} (0.2)^2 (0.8)^8 + \binom{10}{3} (0.2)^3 (0.8)^7 + \binom{10}{4} (0.2)^4 (0.8)^6 \approx 0.591$

\uparrow frekvensfkt

$\{X > 0\} = \{X=0\}^c \Rightarrow$ komplement!

OBS $\{X > 0\} = \{\text{åtminstone 1 defekt enhet}\}$

$P(X > 0) = 1 - P(X=0) = 1 - f(0) = 1 - \binom{10}{0} (0.2)^0 (0.8)^{10} \approx 0.893$

B. Hypergeometrisk fördelning

(Ω, \mathcal{F}, P) sl-rum

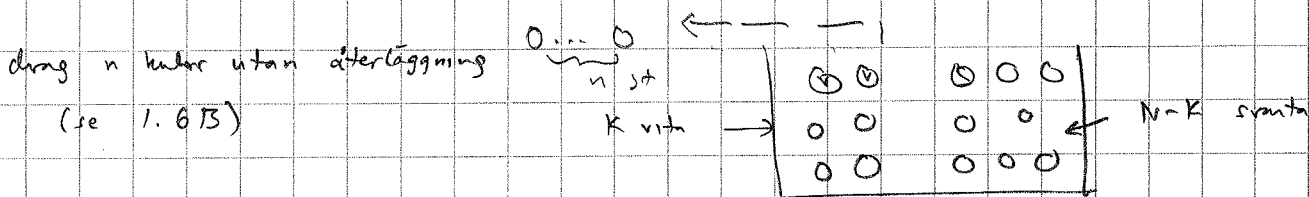
S.v. $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ är hypergeometrisk fördelad med parametrarna N, K, n (där $N, K, n \in \mathbb{N}_+$, $n \leq N$, $K \leq N$) om

o $X(\Omega) = \{0, \dots, n\}$,
 o $P_k = P(X=k) = \frac{\binom{K}{k} \binom{N-K}{n-k}}{\binom{N}{n}}$ $k=0, \dots, n$

OBS: frekvens-fkt
 $f(x) = 0$ om $x \notin \{0, \dots, n\}$

Beteckna $X \sim \text{Hypers}(N, K, n)$

Tolkning: $X =$ antalet vita kulor i dragning utan återläggning



$P(X=k) =$ sl för k vita kulor (av n st).

4/2/2015

C. Geometrisk fördelning

(Ω, \mathcal{F}, P) sl-rum

Diskreta

S.v. $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ är geometriskt fördelad med parametern p (där $0 < p < 1$)

om

o $X(\Omega) = \mathbb{N} (= \{0, 1, 2, \dots\})$, numeriskt oändligt antal värden
 o $P_k = P(X=k) = p q^k$, $k=0, 1, \dots$ där $q = 1-p$

Beteckna: $X \sim \text{Geom}(p)$

Tolkning: given händelse A i försök med sl $P(A)=p$, $P(A^c)=1-p=q$
 anta godtyckligt många oberoende upprepningar av försöket
 Studera första gången händelsen A uppträder

o $X =$ antalet händelser A^c ("misslyckande") före 1. gången A uppträder

intuitivt:

$P(\underbrace{A^c A^c \dots A^c}_{k \text{ st}} \underbrace{A}_{k+1 \text{ gången}}) = \underbrace{P(A^c)^k}_{q=1-p} \underbrace{P(A)}_p = p q^k$

OBS: inget utfallsmönster beskrivet

$\Rightarrow P(X=k) = pq^k, k=0, \dots \Rightarrow$
 $X \sim \text{Geom}(p).$ geometrisk fördelad

OBS $P_k = P(X=k) = pq^k > 0 \quad \forall k = 0, 1, 2, \dots$, och

$$\sum_{k=0}^{\infty} P_k = \sum_{k=0}^{\infty} pq^k = p \sum_{k=0}^{\infty} q^k = p \cdot \frac{1}{1-q} = 1.$$

↑
geom. serie

dvs. uppfyller villkoren för frekvens sannolikheter / frekvens funktion.

Fördelnings funktion:

$$F(k) = \sum_{j=0}^k f(j) = \sum_{j=0}^k pq^j = p \sum_{j=0}^k q^j = p \cdot \frac{1-q^{k+1}}{1-q} = 1 - q^{k+1}$$

↑
geom. serie

14/10 2015 Exempel 5

En tärning kastas upprepade gånger. Bestäm

Exempel 2.4
se 59A

sl att 1. sexan erhålls inom k första kasten

Lösning $P(\text{sexan}) = \frac{1}{6} \equiv p, \quad q = 1-p = \frac{5}{6}$

↑
stolkning: misslyckade k-1 misslyckanden

$$P(\text{1. sexan bland } k \text{ första kasten}) = P(X \leq k-1) = F(k) = 1 - \left(\frac{5}{6}\right)^k$$

Alternativ försök med upprepningar (kapitel 1.9)

$$P(\text{1. sexan bland } k \text{ första kasten}) = P(\text{åtminstone 1 sexa på } k \text{ kast})$$

$$= 1 - P(\text{ingen sexa på } k \text{ kast}) = 1 - \left(\frac{5}{6}\right)^k$$

↑
komplement

□

Exempel 2.5 (Huygens problem)

A och B kastar turvis en (symmetrisk) tärning, så att A börjar.

Den person vinner som erhåller 1. sexan. Bestäm sl

$$P(A \text{ vinner}) \text{ och } P(B \text{ vinner}).$$

Lösning: beskriv kasten i ordningen

A, B, A, B, ...
1. 2. 3. ...

dskret s.v. X : X = antalet misslyckade kast före 1. sexan

Exempel 2.4

59A

Anta att en apparat har sl 0.05 att få fel varje gång den används, oberoende av tidigare användningar (dvs. en användning förrävar inte apparaten).

Beräkna sl att apparaten fungerar åtminstone 20 gånger.

Lösning låt

$X = \#$ användningar av apparaten före första felet

är $X \sim \text{Geom}(0.05)$ med $p = 0.05$, $q = 1 - p = 0.95$, så att

$$P(X \geq 20) = P(\{X \leq 19\}^c) = 1 - P(X \leq 19)$$

$$= 1 - \sum_{k=0}^{19} P(X=k) = 1 - \sum_{k=0}^{19} p q^k$$

(disjunkta)

$$= 1 - p \sum_{k=0}^{19} q^k = 1 - p \cdot \frac{1 - q^{20}}{1 - q} = q^{20} = (0.95)^{20} \approx 0.368$$

Påminn

$$\sum_{k=0}^{\infty} q^k = \frac{1 - q^{n+1}}{1 - q} \text{ då } q \neq 1 \text{ och } n \in \mathbb{N} \text{ (delsumma av geometrisk serie)}$$

inte 2015

extra fråga

beräkna sl att apparaten fungerar åtminstone 30 ggr, om apparaten redan

har fungerat 10 ggr.

Lösning

antagandet ("ärsakande av minne") \Rightarrow

$$P(X \geq 30 | X \geq 10) \stackrel{\downarrow}{=} P(X \geq 20) \approx 0.368 \text{ (ovan)}$$

$$= P(X \geq 20) - P(X < 20)$$

$\{X=k\} = \left\{ \begin{array}{l} k \text{ kast med poängtal } \in \{1, \dots, 5\} \\ (k+1) = a \text{ kastet ger poängtalet } 6. \end{array} \right.$

\Rightarrow geometrisk fördelning $P(X=k) = \frac{1}{6} \cdot \left(\frac{5}{6}\right)^k$

$P(\text{sex}) = \frac{1}{6}$
 $q = 1-p = \frac{5}{6}$

sl $P(A \text{ vinner}) = P(X=0, 2, 4, \dots) = P\left(\bigcup_{k=0}^{\infty} \{X=2k\}\right)$

A har vunnit kast 1, 3, 5, ...

OBS räknar antalet misslyckanden!

$P_{sl-fkt} = \sum_{k=0}^{\infty} P(X=2k) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{6} \cdot \left(\frac{5}{6}\right)^{2k} = \frac{1}{6} \sum_{k=0}^{\infty} \left(\frac{25}{36}\right)^k$

$\{X=2k+1\} \cap \{X=2l+1\} = \emptyset$
om $k \neq l$

geometrisk serie $= \frac{1}{6} \cdot \frac{1}{1 - \frac{25}{36}} = \frac{36}{6} \cdot \frac{1}{11} = \frac{6}{11}$

$P(B \text{ vinner}) = P(\{A \text{ vinner}\}^c) = 1 - P(A \text{ vinner}) = 1 - \frac{6}{11} = \frac{5}{11}$

alternativ: $P(B \text{ vinner}) = P\left(\bigcup_{k=0}^{\infty} \{X=2k+1\}\right) = \sum_{k=0}^{\infty} P(X=2k+1) = \frac{1}{6} \sum_{k=0}^{\infty} \left(\frac{5}{6}\right)^{2k+1}$
geom. serie $= \dots = \frac{5}{11}$
Påmin: geom serie $\sum_{k=0}^{\infty} t^k = \frac{1}{1-t}$ då $0 \leq t < 1$

oddsen till A:s fördel är

$\frac{P(A)}{P(B)} = \frac{\frac{6}{11}}{\frac{5}{11}} = \frac{6}{5}$

OBS likadant problem: vinstsingling till förste kronan etc.

OBS i lösningen har inte sl-rymden (Ω, \mathcal{F}, P) beskrivits explicit: man kan välja $\Omega = \{0, 1, 2, \dots\}$, $P(\{k\}) = \frac{1}{6} \cdot \left(\frac{5}{6}\right)^k$ $\Rightarrow \sum_{k=0}^{\infty} P(\{k\}) = 1$

D. Poisson-fördelningen

Låt $\lambda > 0$ vara fixerad och

$P_k = e^{-\lambda} \frac{\lambda^k}{k!}, \quad k=0, 1, 2, \dots$

$\Rightarrow \sum_{k=0}^{\infty} P_k = \sum_{k=0}^{\infty} e^{-\lambda} \frac{\lambda^k}{k!} = e^{-\lambda} \sum_{k=0}^{\infty} \frac{\lambda^k}{k!} = 1$

$= e^{-\lambda}$, Taylor serie till e^x (Analysis II)

$\Rightarrow P_k > 0, k=0, \dots$ uppfyller villkoren för frekvens sl: r.

(Ω, \mathcal{F}, P) sk-nm. Diskreta S.v. $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ är Poisson-fördelad (61)
 med parameter $\lambda > 0$ om

- $X(\omega) = \{0, 1, 2, \dots\}$,
- $P(X=k) = e^{-\lambda} \frac{\lambda^k}{k!}, k=0, 1, 2, \dots$

Beteckna: $X \sim \text{Poisson}(\lambda)$.

OBS Poisson(λ) approximerar Bin(n, p) med $np \approx \lambda$, med n stort, $p=0$ litet

OBS Poisson-fördelningen Poisson(λ) erhålls som "gränsvärde" av binomialfördelningarna $X_n \sim \text{Bin}(n, p_n)$, då

$n \rightarrow \infty$ så att $np_n \rightarrow \lambda$

Orsak Låt $f_n =$ frekvensfunktionen till X_n ,

$\lambda_n = np_n, n=1, 2, \dots$
 $\Rightarrow p_n = \frac{\lambda_n}{n}$

$f_n(k) = \binom{n}{k} p_n^k q_n^{n-k} = \frac{(n)_k}{k!} \left(\frac{\lambda_n}{n}\right)^k \left(1 - \frac{\lambda_n}{n}\right)^{n-k} =$

binomialt

beteckna $(n)_k = n(n-1)\dots(n-k+1)$

Varning: ingen uppskattning av felet vid approximering

$= \frac{\lambda_n^k}{k!} \cdot \left(1 - \frac{\lambda_n}{n}\right)^n \cdot \frac{(n)_k}{n^k} \cdot \left(1 - \frac{\lambda_n}{n}\right)^{-k} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \frac{\lambda^k}{k!} e^{-\lambda}$

orsak: $\left(1 - \frac{\lambda}{n}\right)^n \rightarrow e^{-\lambda}$
 $x \rightarrow e^{-x}$ kontinuerlig

$\frac{(n)_k}{n^k} = \frac{n(n-1)\dots(n-k+1)}{n \cdot n \dots n} = 1 \cdot \left(1 - \frac{1}{n}\right) \left(1 - \frac{2}{n}\right) \dots \left(1 - \frac{k-1}{n}\right) \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 1$
 (k fixerat)

Typisk tillämpning av Poisson-fördelningen

Exempel 2.6 I medeltal 48 kunder/t anländer till en butik (oberoende av varandra). Uppskatta sk att högst 2 kunder anländer mellan klockan 12.00 och 12.05

5 min = 60 min

Lös. $X =$ antalet kunder, egentligen $X \sim \text{Bin}\left(48, \frac{5}{60}\right)$

Kan anta: $X \sim \text{Poisson}(\lambda)$, där

$\lambda = \frac{5}{60} \cdot 48 = 4$

ors. ursprungliga sk "approximeras" via Poisson s.v

$n=48$
 $p = \frac{5}{60}$ proportion av 60 min.

Exempel 7.7 Anta att antalet tryckfel på en viss sida är en $\tilde{\text{Poisson}}$ i matematik följande Poisson-fördelningen med $\lambda = \frac{1}{2}$. Vilken är $\tilde{\text{Poisson}}$ sannolikheten för att sidan har åtminstone ett tryckfel?

(627)

Lösning Låt $X = \#$ tryckfel på sidan. Antagandet: $X \sim \text{Poisson}(\frac{1}{2})$

0 1 1

$$\begin{aligned} P(X \geq 1) &= P(\{X=0\}^c) = 1 - P(X=0) \\ &= 1 - e^{-\frac{1}{2}} \frac{(\frac{1}{2})^0}{0!} = 1 - e^{-1/2} \approx 0.393 \end{aligned}$$

D

⇒ söker $P(X \leq 2) = P(X=0) + P(X=1) + P(X=2)$ (Ansjunkta)

$$= \frac{4^0}{0!} e^{-4} + \frac{4^1}{1!} e^{-4} + \frac{4^2}{2!} e^{-4} \approx 0.0183 + 0.0733 + 0.1465 = 0.2381$$

Inde 2015

Exempel 8) Anta radioaktivt material med stor halveringsförl (N är, N stort)

X = antalet atomer som sönderfaller under 10 s.

{ varje atom sönderfaller med sr p under 10 s, p ~ 0
n st atomer, n stort

Exempel 2.7
se sid 62A

anta (exempelvis): np = 4

X ~ B, n (n, p) ≈ Poisson (4) ⇒ (sid 6)

sr exakt 6 atomer sönderfaller (under 10 s) =

$$P_6 = e^{-4} \frac{4^6}{6!} \approx 0.10$$

⊕ 2.2. Väntevärdet för diskreta stokastiska variabler

Anta: (Ω, \mathcal{F}, P) sr-rum

X: $\Omega \rightarrow \mathbb{R}$ diskret s.v. med

o $X(\Omega) = \{x_1, x_2, \dots\}$ (ändlig/nummerbart oändlig)

o frekvens sr $P_k \equiv P(X=x_k) \equiv P(\{\omega \in \Omega: X(\omega) = x_k\})$,
k=1,2,...

X har väntevärdet (fi. odotusarvo, eng. expected value)

$$E(X) = \sum_k x_k \cdot P_k$$

förutsatt att $\sum_k |x_k| \cdot P_k < \infty$ (Analysis II: serien $\sum_k x_k \cdot P_k$ konvergerar absolut).

(X saknar väntevärde om $\sum_k |x_k| \cdot P_k = \infty$)

intuitivt väntevärdet för en s.v. X är ett sorts medeltal för de värden X antar (förväntat medeltal)

(63)

Exempel 2.8 anta $X(\Omega) = \{x_1, \dots, x_n\}$ (ändligt många) med jäm fördelning,

symmetriskt $P_k = P(X=x_k) = \frac{1}{n}, k=1, \dots, n$

Då $E(X) = \sum_{k=1}^n x_k \cdot \underbrace{P_k}_{\frac{1}{n}} = \frac{1}{n} \sum_{k=1}^n x_k$ det aritmetiska medeltalet av $x_1, \dots, x_n \in \mathbb{R}$

Illustration: Tärningskast: $X =$ poängtalet av ett kast $\in \{1, \dots, 6\} \Rightarrow$
 $E(X) = \frac{1}{6}(1+2+\dots+6) = \frac{1}{6} \cdot \frac{6 \cdot 7}{2} = \frac{7}{2}$. (notera: $E(X) \notin X(\Omega)$, inte värde som antas!)

Sats 2.9 Låt $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ diskret s.v., (Ω, \mathcal{F}, P) s.d.-rum.

- (i) $X \sim \text{Bin}(n, p) \Rightarrow E(X) = np$
- (ii) $X \sim \text{Hyperg}(N, K, n) \Rightarrow E(X) = n \cdot \frac{K}{N}$
- (iii) $X \sim \text{Geom}(p) \Rightarrow E(X) = \frac{q}{p}$ (där $q = 1-p$)
- (iv) $X \sim \text{Poisson}(\lambda) \Rightarrow E(X) = \lambda$.

Beris (i) och (ii) senare (behöver mera teori)

(iii) $X \sim \text{Geom}(p) \Rightarrow P_k = p q^k, k=0, 1, \dots$
 $E(X) = \sum_{k=0}^{\infty} k \cdot P_k = \sum_{k=0}^{\infty} k p q^k = p q \sum_{k=1}^{\infty} k q^{k-1}$

Kom ihåg: (Analys II; potensserier)

geometrisk serie $\frac{1}{1-x} = \sum_{k=0}^{\infty} x^k, \text{ d\u00e5 } |x| < 1$

Derivera termvis (d\u00e5 $|x| < 1$) \Rightarrow

(*) $D\left(\frac{1}{1-x}\right) = \frac{1}{(1-x)^2} = D\left(\sum_{k=0}^{\infty} x^k\right) = \sum_{k=0}^{\infty} D(x^k) = \sum_{k=1}^{\infty} k x^{k-1}$

alts\u00e5: $E(X) = p q \sum_{k=1}^{\infty} k q^{k-1} \stackrel{(*)}{=} p q \cdot \frac{1}{\underbrace{(1-q)}_p^2} = \frac{p q}{p^2} = \frac{q}{p}$

(iv) $X \sim \text{Poisson}(\lambda) \Rightarrow P_k = e^{-\lambda} \frac{\lambda^k}{k!}, k=0, 1, \dots \Rightarrow$

$$E(X) = \sum_{k=0}^{\infty} k e^{-\lambda} \frac{\lambda^k}{k!} = e^{-\lambda} \sum_{k=1}^{\infty} \frac{\lambda^k}{(k-1)!} \lambda = \lambda e^{-\lambda} \underbrace{\sum_{k=1}^{\infty} \frac{\lambda^{k-1}}{(k-1)!}}_{\text{Taylorserie } e^{\lambda}} = \lambda. \quad (64) \quad \square$$

Exempel 2.10 En tärning kastas upprepade gånger. (2.1)

X = antalet sexor i 100 kast

Y = antalet kast före 1. sexan.

Bestäm väntevärdena $E(X)$, $E(Y)$.

Lös. oberoende upprepade försök \Rightarrow

$$X \sim \text{Bin}(100, \frac{1}{6}) \quad (i) \Rightarrow$$

$$\boxed{n=100, p=\frac{1}{6}}$$

$$E(X) = n \cdot p = \frac{100}{6} \quad (\approx 16,666\dots)$$

kapitel 2.1 $\Rightarrow Y \sim \text{Geom}(\frac{1}{6}) \Rightarrow$ (2.2 $p=\frac{1}{6}$ för sexa, $q=1-p=\frac{5}{6}$)

$$E(Y) \stackrel{(iii)}{=} \frac{q}{p} = \frac{5/6}{1/6} = 5.$$

\square

Historisk kalkning av väntevärde. (1600-talet)

om X (diskret) stok.v. som anger en spelares vinst under ett spel \Rightarrow

väntevärdet $E(X)$ anger hur mycket det lönar sig för spelaren att satsa (= betala) för att fortfarande vara på vinst

St. Petersburg-paradoxen (Bernoulli ≈ 1730)

ett mynt singlar tills: 1. kronan erhålls

1. kronan på n :te kastet \Rightarrow vinst 2^n enheter (obs: större $n \Rightarrow$ större vinst!)

\Rightarrow stok. variabel $X(k) = 2^k, k=0,1,2,\dots$ (= spelarens vinst vid n :te kastet)

$E(X) = ?$ (= hur mycket lönar sig att satsa?)

$$P(X=2^n) = P(\underbrace{1. \text{ krona på } n\text{:te kastet}}_{n-1 \text{ klara, klar, } \dots, \text{ klar, krona}}) = \left(\frac{1}{2}\right)^{n-1} \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{2^n},$$

$n=1,2,\dots$

$$E(X) = \sum_{n=1}^{\infty} 2^n \cdot \underbrace{P(X=2^n)}_{\frac{1}{2^n}} = 2 \cdot \frac{1}{2} + 4 \cdot \frac{1}{2^2} + \dots + 2^n \cdot \frac{1}{2^n} + \dots = \infty \quad \text{divergen!}$$

(X saknar väntevärde)

\square

* 2.3. Kontinuerliga fördelningsfunktioner

Anta: (Ω, \mathcal{F}, P) σ -rum. Avbildningen $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$

är en (reellvärd) stokastisk variabel om

$$\{X \leq a\} = \{\omega \in \Omega: X(\omega) \leq a\} \in \mathcal{F}$$

$$= X^{-1}((-\infty, a]) \text{ urbild}$$

för alla $a \in \mathbb{R}$
 OBS: värdelagri
 X mätbar avbildning

OBS X stokastisk variabel \Rightarrow betsä

$$\{b \leq X \leq a\} = \{\omega \in \Omega \mid b \leq X(\omega) \leq a\} \in \mathcal{F} \quad \forall b < a.$$

orsak

$$\{\omega \in \Omega: b \leq X(\omega) \leq a\} = \bigcap_{n=1}^{\infty} \{b - \frac{1}{n} < X(\omega) \leq a\}$$

$$= \bigcap_{n=1}^{\infty} \left[\underbrace{\{\omega: X(\omega) \leq b - \frac{1}{n}\}^c}_{\in \mathcal{F}} \cap \{\omega: X(\omega) \leq a\} \right]$$

$\in \mathcal{F}$ enligt 1.3.

orsak: $b - \frac{1}{n} < X(\omega) \leq a \quad \forall n \Leftrightarrow b \leq X(\omega) \leq a$

Följande typ av fördelningsfunktioner utgör "motsatsen" till diskreta fördelningar. Allmän teori för s.v. senare (kap. 2.5).

Stokastiska variabel $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ har en kontinuerlig fördelningsfunktion med frekvensfunktionen (frev.f.) f , om

$$P(a \leq X \leq b) = \int_a^b f(x) dx \quad \forall a < b, a, b \in \mathbb{R}$$

"
 $P(\{\omega: a \leq X(\omega) \leq b\})$

OBS (1) orsak \Rightarrow
 $\{\omega: a \leq X(\omega) \leq b\} \in \mathcal{F}$

OBS (2) funktionen $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ är en frekvensfunktion (för någon kont. fördelningsfunktion) om

o $f(x) \geq 0 \quad \forall x$

o f integrerbar över \mathbb{R} och $\int_{-\infty}^{\infty} f(x) dx = 1.$

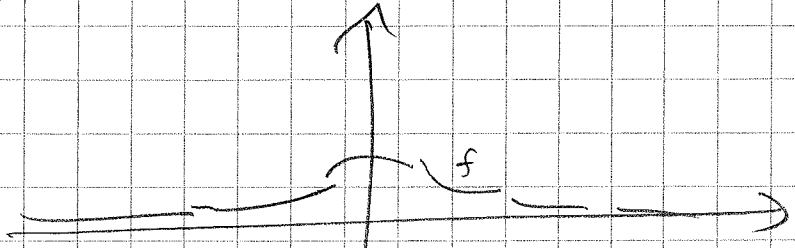
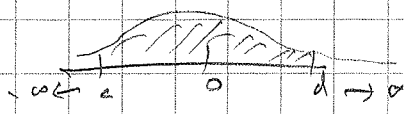
f integrerbar över \mathbb{R} betyder (följande tillräckligt för oss)

$\int_{-\infty}^{\infty} f(x) dx$ existerar som egentlig Riemann-integral,

$$\int_{-\infty}^{\infty} f(x) dx = \lim_{c \rightarrow -\infty} \int_c^0 f(x) dx + \lim_{d \rightarrow \infty} \int_0^d f(x) dx,$$

och

f (åtminstone) bitvis kontinuerlig



Allmänare (Mätt och integral): f Lebesgue integrerbar tillräckligt

Sats 2.11 S.v. $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ har kontinuerlig fördelningsfunktion med frekvensf. $f \Rightarrow$ fördelningsfunktionen $F = F_X$ är

$$F(x) = F_X(x) \stackrel{\text{def}}{=} P(X \leq x) = \int_{-\infty}^x f(t) dt, \quad x \in \mathbb{R}.$$

Omvänt:

$f(x) = F'(x)$ (derivata) för varje $x \in \mathbb{R}$ där f kontinuerlig.

"Bevis:"

"minnesregel"

$$P(-n \leq X \leq x) = \int_{-n}^x f(t) dt, \quad \text{där } -n \leq x$$

låt $n \rightarrow \infty$

"kontin." för se 1.3.

$$P(X \leq x) = \int_{-\infty}^x f(t) dt \quad \downarrow n \rightarrow \infty.$$

2. påståendet: Analysis II



← (orsak $(-\infty, x] = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} (-n, x]$ växande union)

egenskaper

Sats 2.12 $X: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ s.v. med kontinuerlig fördelning, frekvensf. f .

Då

(i) $P(\{\omega: X(\omega) = x_0\}) = 0 \quad \forall x_0 \in \mathbb{R}$

OBS: inga frekvenser!

(ii) $P(a < X < b) = P(a \leq X \leq b) = P(a \leq X \leq b) = P(a \leq X \leq b) = \int_a^b f(t) dt = F(b) - F(a)$, där $F(a) = F_X(a)$ fördelningsfkt. till X .

(i) motsvarar egenskapen $\int_{x_0}^{x_0} f(t) dt = 0$ för integraler

Men

$n \geq 1 \Rightarrow$

$P(x_0 - \frac{1}{n} \leq X \leq x_0) = \int_{x_0 - \frac{1}{n}}^{x_0} f(t) dt$

$n \rightarrow \infty \downarrow$ f bitvis kont. (DI).

$P(X = x_0) = 0.$

$\{\omega : X(\omega) = x_0\} = \bigcap_{n=1}^{\infty} \{\omega : x_0 - \frac{1}{n} \leq X(\omega) \leq x_0\}$ (+ kontinuitet för sl)

(ii) = följer från (i).

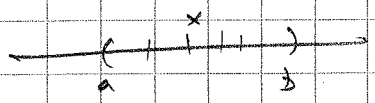
□

Exempel på kontinuerliga fördelningar $(\mathcal{R}, \mathcal{F}, P)$ sl-norm.

A) Likformig fördelning

intuition: välj ett reellt tal x "på måfå" från intervallet (a, b)

se att varje tal har lika stor sl



S.v. $X = \mathcal{R} \rightarrow \mathbb{R}$ är likformigt fördelad på (a, b) om X har frekvensfunktionen

$f(x) = \begin{cases} \frac{1}{b-a}, & a < x < b \\ 0, & x \leq a \text{ eller } x \geq b. \end{cases}$

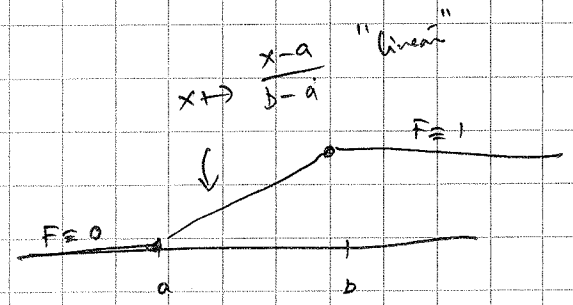
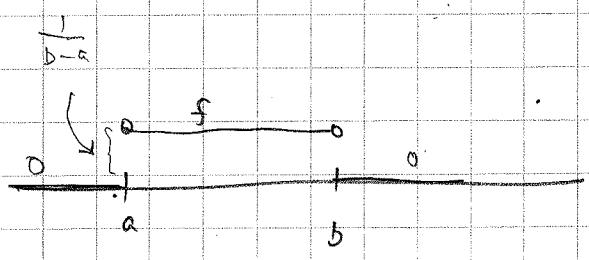
Säg även: X bestämmer likformig sl-fördelning på \mathcal{R}

Beteckna:

$X \sim \text{Uas}(a, b)$

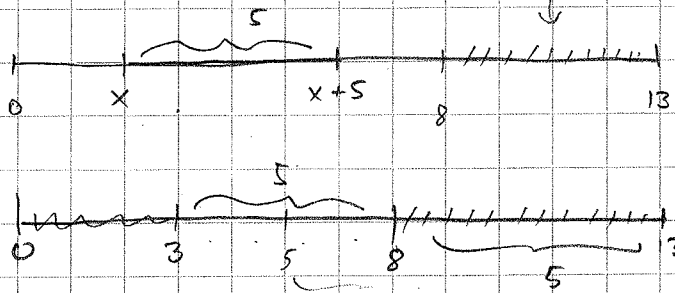
X har fördelningsfunktionen $F = F_X$:

$F(x) = \int_{-\infty}^x f(t) dt = \begin{cases} 0, & x \leq a \\ \frac{x-a}{b-a}, & a < x < b, \\ 1, & x \geq b \end{cases}$



Exempel 2.13

En bil med längden 5 m. parkeras på måfå på en gata med längden 13 m. Vilken är sl att en annan bil med längden 5 m. kan parkera på samma gata?



X kan inte väljas här

X = 1. koordinaten x på 1. bilen ⇒
 $X \sim \text{Tas}(0, 8)$

⇒ P(2. bilen kan parkera) = P({0 ≤ X ≤ 3} ∪ {5 ≤ X ≤ 8})

Ansvar: $P(0 \leq X \leq 3) + P(5 \leq X \leq 8) = \int_0^3 \frac{1}{8} dx + \int_5^8 \frac{1}{8} dx = \frac{3}{8} + \frac{3}{8} = \frac{3}{4}$

5/2/201 s.v

OBS samband mellan $\text{Tas}(0, 1)$ och $\text{Tas}(a, b)$: $X: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$

$X \sim \text{Tas}(0, 1) \Rightarrow (b-a)X + a \sim \text{Tas}(a, b)$

B. Exponentfördelningen

$\lambda > 0 \Rightarrow f(x) = \lambda e^{-\lambda x}, x > 0$ uppfyller villkoren för frekvensf.:

$\int_0^\infty \lambda e^{-\lambda x} dx = \lim_{c \rightarrow \infty} \int_0^c \lambda e^{-\lambda x} dx = \lim_{c \rightarrow \infty} \left(\frac{-1}{\lambda} \lambda e^{-\lambda x} \right) = \lim_{c \rightarrow \infty} [1 - \frac{e^{-\lambda c}}{e^{-\lambda \cdot 0}}] = 1$

s.v. $X: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ är exponentfördelad med parameter λ (där $\lambda > 0$), om X har kontinuerlig fördeln. med frekvensfunktion

$f(x) = \begin{cases} \lambda e^{-\lambda x}, & x > 0 \\ 0, & x \leq 0 \end{cases}$

beteckna: $X \sim \text{Exp}(\lambda)$

Fördelningsfunktionen $F = F_X$:

$\begin{cases} x \leq 0 \Rightarrow F(x) = 0 \\ x > 0 \Rightarrow F(x) = \int_0^x \lambda e^{-\lambda t} dt = -\frac{1}{\lambda} \lambda e^{-\lambda t} = 1 - e^{-\lambda x} \end{cases}$