

x. 3.  
5. ca

Beágy.

Intézkési egyenlel kombinációs szabály

Az alap bízalomtényez (ground mass of confidence vagy ground probability mass assignment) koncepciója Kéril is (Yagerben hasonlóan) a konfliktus is reálképzés  $q(\emptyset)$  alap bízalomtényez, ut.

Intézkési bízorsfeld egy  $k$  konstans, amely  $0 \leq k \leq \frac{1}{1 - q(\emptyset) - q(\emptyset)}$

$q(\emptyset)$  konfliktus alap bízalomtényez

$q(\emptyset)$  ismétlődés -11-

1. Halmazokkal meg a  $q(A_i)$   $q(\emptyset)$   $q(\emptyset)$  ABT-vel

~~2. A kombinált bízalomtényez~~

$$m_{\pm}(\emptyset) = [1 + k \cdot q(\emptyset)] \cdot q(\emptyset) + [1 + k \cdot q(\emptyset) - k] \cdot q(\emptyset)$$

$$m_{\pm}(A) = [1 + k \cdot q(\emptyset)] \cdot q(A)$$

$$q(\emptyset) = \sum_{B \cap C = \emptyset} m^{(1)}(B) \cdot m^{(2)}(C)$$

$$q(A_i) = \sum_{B \cap C = A_i} m^{(1)}(B) \cdot m^{(2)}(C)$$

Alapszabály

①  $k=0$   $m_{\pm}(\emptyset) = q(\emptyset) + q(\emptyset)$  Yager

$m_{\pm}(A_i) = q(A_i)$

②  $k = \frac{1}{1 - q(\emptyset)} \Rightarrow 1 + k \cdot q(\emptyset) = \frac{1}{1 - q(\emptyset)}$

$m_{\pm}(A_i) = \frac{q(A_i)}{1 - q(\emptyset)}$

$m_{\pm}(\emptyset) = \frac{q(\emptyset)}{1 - q(\emptyset)}$

Dempster-Schaefer

③  $k = \frac{1}{1 - q(\emptyset) - q(\emptyset)} \rightarrow$

$m_{\pm}(A_i) = \frac{q(A_i) (1 - q(\emptyset))}{1 - q(\emptyset) - q(\emptyset)} \geq q(A_i)$

$m_{\pm}(\emptyset) = \frac{q(\emptyset) (1 - q(\emptyset))}{1 - q(\emptyset) - q(\emptyset)} + \frac{q(\emptyset) (1 - q(\emptyset))}{1 - q(\emptyset) - q(\emptyset)} - \frac{q(\emptyset)}{1 - q(\emptyset) - q(\emptyset)} =$

$= \frac{q(\emptyset) - q(\emptyset)^2 + q(\emptyset) - q(\emptyset) \cdot q(\emptyset) - q(\emptyset)}{1 - q(\emptyset) - q(\emptyset)} = \frac{q(\emptyset) [1 - q(\emptyset) - q(\emptyset)]}{1 - q(\emptyset) - q(\emptyset)} = q(\emptyset)$



$$Y_{ager} = m_Y \cdot \Theta - q(\Theta) + q(0)$$

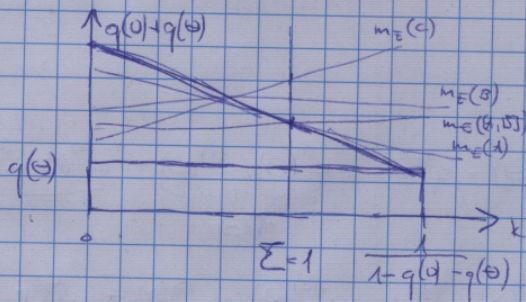
$$D-Sk \quad m_{DS} \Theta = \frac{q(\Theta)}{1 - q(0)}$$

$$k\text{-limit} \quad m_{lim} \Theta = q(\Theta)$$

Réghatár  $q(0), q(\Theta), q(x_i)$  akkor  $k$  függvényében hogy alakul a helyzet?

$$m_{\Sigma}(\Theta) = q(\Theta) + q(0) - k [q(0) - q(0) - q(0) \cdot q(\Theta)] - q(\Theta) + q(0) - k q(0) [1 - q(0) - q(\Theta)]$$

$$m_{\Sigma}(A_i) = [1 + k q(0)] q(A_i)$$

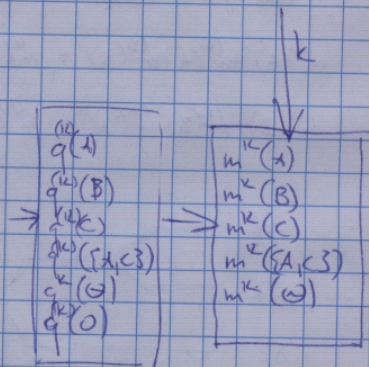
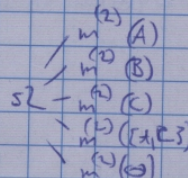
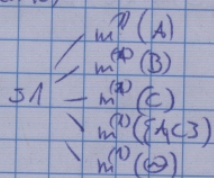


Példa 3 elemű esemény A, B, C

1 összetétel {A, C}

ismenethely {A, B, C} = Θ

2 szektor (skalár)



|              | A      | B      | C      | {A, C} | Θ      | 0    |   |
|--------------|--------|--------|--------|--------|--------|------|---|
| $m^{(1)}$ S1 | 0,6    | 0,1    | 0,1    | 0,1    | 0,1    | 0,1  | $q^{(1)}(x) = \sum_{x \in Y} m^{(1)}(x) m^{(1)}(Y) = 0,16$                      |
| $m^{(2)}$ S2 | 0,1    | 0,1    | 0,7    | 0      | 0,1    | 0,1  | $- 0,6 \cdot 0 + 0,1 \cdot 0,1 + 0,6 \cdot 0,1 + 0,6 \cdot 0,1 + 0,1 \cdot 0,1$ |
| $q^{(k)}$    | 0,6    | 0,03   | 0,22   | 0,01   | 0,01   | 0,59 | $q^{(k)}(0) = 1 - q(A) - q(B) - q(C) - q(A, C) - q(\Theta) = 0,55$              |
| $m^{(k)}$    | 0,16   | 0,03   | 0,22   | 0,01   | 0,6    |      | Θ=0   |
| $m_{DS}$     | 0,245  | 0,0732 | 0,5366 | 0,44   | 0,24   |      | $1 \cdot 1/0,55$  |
| $m_{lim}$    | 0,2456 | 0,0744 | 0,5465 | 0,4467 | 0,2475 |      | $1 \cdot 1/1 - 0,01 - 0,59 \cdot 1/2,5$   |



Több szenzor esetén

Dempster-Schäfer szabály asszociatív:

$$m_{D-S}^{(1,2)}(\emptyset) = \frac{\sum_{A \cap B \cap C = \emptyset} m^{(1)}(A) m^{(2)}(B) m^{(3)}(C)}{1 - \sum_{A \cap B \cap C = \emptyset} m^{(1)}(A) m^{(2)}(B) m^{(3)}(C)}$$

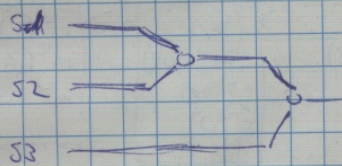
\* Inakagi esetben - D-S szabály asszociatív

Yager

$$m^{(1,2)}(A) + q^{(1,2)}(\emptyset) + q^{(1,2)}(A) = \underbrace{m^{(1)}(A) \cdot m^{(2)}(A)}_{q^{(1,2)}(A)} + \underbrace{m^{(1)}(A) m^{(2)}(B) + m^{(1)}(B) m^{(2)}(A)}_{q^{(1,2)}(\emptyset)}$$

$$m^{(1,2,3)}(\emptyset) = \underbrace{m^{(1)}(\emptyset) \cdot m^{(2)}(\emptyset)}_{q^{(1,2)}(\emptyset)} + \underbrace{m^{(1)}(A) m^{(2)}(B) + m^{(1)}(B) m^{(2)}(A)}_{q^{(1,2)}(A)}$$

$$\begin{aligned} & m^{(1)}(\emptyset) m^{(2)}(\emptyset) m^{(3)}(\emptyset) + m^{(1)}(A) m^{(2)}(B) m^{(3)}(\emptyset) + m^{(1)}(B) m^{(2)}(A) m^{(3)}(\emptyset) + \\ & m^{(1)}(A) m^{(2)}(A) m^{(3)}(B) + m^{(1)}(A) m^{(2)}(\emptyset) m^{(3)}(B) + m^{(1)}(\emptyset) m^{(2)}(A) m^{(3)}(B) + \\ & m^{(1)}(B) m^{(2)}(B) m^{(3)}(A) + m^{(1)}(B) m^{(2)}(\emptyset) m^{(3)}(A) + m^{(1)}(\emptyset) m^{(2)}(B) m^{(3)}(A) = m^{(1,2,3)}(\emptyset) \end{aligned} \quad \text{totál}$$



Példa

|    | A   | B   | ∅   |
|----|-----|-----|-----|
| S1 | 0,2 | 0,2 | 0,6 |
| S2 | 0,1 | 0,4 | 0,5 |
| S3 | 0,3 | 0,1 | 0,6 |

Yager

|           | A    | B     | ∅            | 0    |
|-----------|------|-------|--------------|------|
| S1-S2     | 0,3  | 0,2   | 0,3 + 0,1    | 0,1  |
| S3        | 0,3  | 0,1   | 0,6          |      |
| (S1-S2)S3 | 0,22 | 0,334 | 0,44 + 0,111 | 0,22 |

|           | A    | B    | ∅            | 0 |
|-----------|------|------|--------------|---|
| S1        | 0,2  | 0,2  | 0,6          |   |
| S2-S3     | 0,24 | 0,35 | 0,3 + 0,3    |   |
| S1(S2-S3) | 0,28 | 0,25 | 0,28 + 0,111 |   |



ajánlás  
Ha van a bizalmunk a szenzorokba Sültorok Dempster-Schafer szabály

i. szenzor súly  $0 \leq w_i \leq 1$

$$m_i'(A) = w_i \cdot m_i(A) \text{ ha } A \neq \emptyset \text{ és } A \neq \emptyset$$

$$m_i'(\emptyset) = w_i \cdot m_i(\emptyset) + 1 - w_i$$

$w_i = 1$   
minden mondat

$w_i = 0$   
 $m_i'(A) = 0$  ha  $A \neq \emptyset$   $A \neq \emptyset$   
 $m_i'(\emptyset) = 1$

$$\sum_{A \neq \emptyset} m_i'(A) + m_i'(\emptyset) = \sum_{A \neq \emptyset} w_i \cdot m_i(A) + w_i \cdot m_i(\emptyset) + 1 - w_i = w_i \underbrace{\sum_{A \neq \emptyset} m_i(A)}_1 + 1 - w_i = 1$$

Példa

|           | A    | B    | $\emptyset = \{A, B\}$ | 0   |
|-----------|------|------|------------------------|-----|
| $m^{(1)}$ | 0,6  | 0,2  | 0,2                    |     |
| $m^{(2)}$ | 0,2  | 0,6  | 0,2                    |     |
| $q^{(k)}$ | 0,28 | 0,28 | 0,04                   | 0,4 |

$w_1 = w_2 = 1$

|                 |       |       |        |  |
|-----------------|-------|-------|--------|--|
| $m_{D-S}^{(k)}$ | 0,467 | 0,467 | 0,0667 |  |
|-----------------|-------|-------|--------|--|

$w_1 = 1$   $w_2 = 0,1$

|           |       |       |       |      |
|-----------|-------|-------|-------|------|
| $m^{(1)}$ | 0,6   | 0,2   | 0,2   |      |
| $m^{(2)}$ | 0,02  | 0,06  | 0,92  |      |
| $q^{(k)}$ | 0,568 | 0,208 | 0,184 | 0,04 |
| $m^{(k)}$ | 0,552 | 0,217 | 0,131 |      |

A súlyozás dinamikus, ha van info a becsült érték levollásáról

$$1 / 1 - 0,04$$

+ ... időpillanatokban

$$w_i(t) = (1-p) \sum_{n=1}^{\infty} c(t-nt) p^n$$

ahol  $c(t) = 1$  ha előzetesen voltunk a szenzor által adott adott eredménnyel a t-nt időpillanatban, különben 0.

Bayes

- hipotézis közs. közp. elemist
- apriori ~~valószínűség~~ valószínűségi ismertetés és a megfigyeléshez valószínűség köthető
- egyszerű classifikáció ismertetés, vagy a mérésell. függvények
- a valószínűség segít a hasznosság becsülésben

Dempster-Schafer

- A hipotézis közs. közp. elemist
- Apriori valószínűségi nem ismertetés, a tudomány kifejezése vétele
- Egyszerű classifikáció nem ismertetés, ha a megfigyelés függvények
- A valószínűségi nem ismertetés hasznosság a megfigyelés és a hasznosság.



X.10  
6.ca.

# Beágy

## Stencor-fúzió Kalmán szűrővel

$$\underline{x}(k) = f(\underline{x}(k-1)), w(k-1)$$

$$\underline{z}(k) = h(\underline{x}(k), v(k))$$

$$\underline{x}(k) = \underline{F} \underline{x}(k-1) + w(k) \quad + B \cdot u(k), F_k, H_k$$

$$\underline{z}(k) = \underline{H} \cdot \underline{x}(k) + v(k)$$

$w, v$  nulla várható értékű, Gauss eloszlású fehér zajok

1. Predikció  $(k-1)$ -ig gyűjtött ismeretünk alapján  $(k-1) \rightarrow k$

2. a predikált értéket összehasonlítva a  $k$ . mért értékkel frissítés

$$\hat{x}(k|k) = \hat{x}(k|k-1) + \underline{K}(k) \cdot [\underline{z}(k) - \underline{H} \hat{x}(k|k-1)]$$

$\uparrow$  predikált áll. változó       $\uparrow$  pred. áll. vált.  
 $\swarrow$  Kalmán erősítés       $\longleftarrow$  pred. megfigyelés  
 $\longleftarrow$  új információ

### Optimális Kalmán erősítés

$$P(k|k) = E\{[\underline{x}(k) - \hat{x}(k|k)] \cdot [\underline{x}(k) - \hat{x}(k|k)]^T\}^2$$

Az opt  $\underline{K}(k)$  minimalizálja  $P(k|k)$ -t.

Kiinduló értékek (inicializálás)  $\hat{x}(0|0), P(0|0)$  [ $k=0$   $\underline{x}(k|k), P(k|k)$ ]

Horobiv alg.

1)  $k = k+1$

2)  $\underline{x}(k|k-1) = \underline{F} \hat{x}(k-1|k-1)$

$P(k|k-1) = \underline{F} \cdot P(k-1|k-1) \underline{F}^T + \underline{Q}_w(k)$  ahol  $\underline{Q}_w(k)$  a  $w(k)$  zaj kovariancia mátrixa.

3) Frissítés (update)

$\underline{K}(k) = \underline{H} P(k|k-1) \underline{H}^T + \underline{R}(k)$  ahol  $\underline{R}(k)$  a  $v(k)$  zaj kovariancia mátrixa



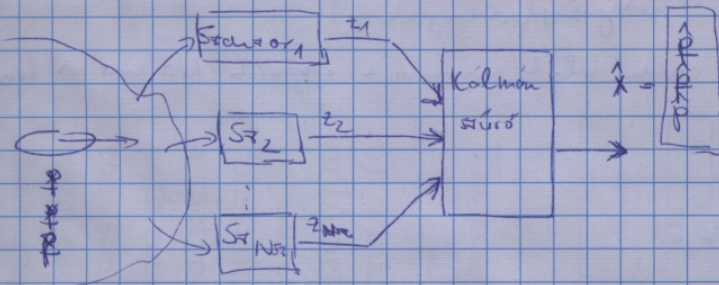
$$K(k) = P(k|k-1) H^T \cdot S(k)^{-1}$$

$$\hat{x}(k|k) = \hat{x}(k|k-1) + K(k) [z(k) - H \hat{x}(k|k-1)]$$

$$P(k|k) = (I - K(k) \cdot H) P(k|k-1)$$

Paralell

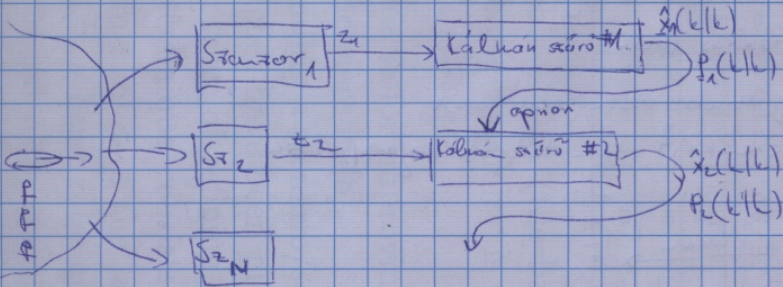
Parallel Kalman filter



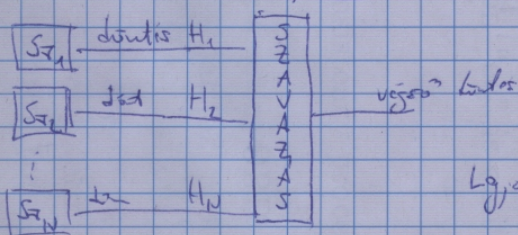
$$z = \begin{bmatrix} p_1 \\ p_2 \\ \vdots \\ p_N \end{bmatrix} + v$$

$$z_1 = p_1 \cos \phi + p_2 \sin \phi$$

$$z_2 = \sqrt{(p_1 - p_2)(p_1 + p_2)} = \sqrt{(p_1 - p_2)^2 + (p_2 - p_1)^2} = \sqrt{(p_1 - p_2)^2 + (p_1 - p_2)^2}$$



Stavovarsal tórtéto fútró

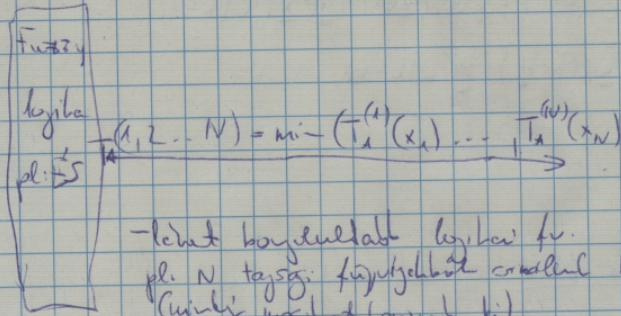
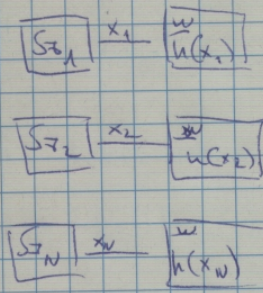


Lg, obba bináto bútrische mőkútké (H, H1 - gáz/Héms)

egyszerűbbes: stavovarsal  
minden más stavovarsal



## Fuzzy logika

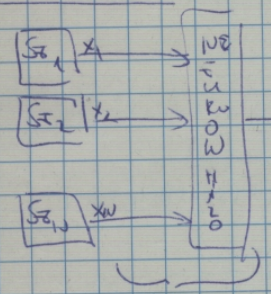


- lehet közelítést logikai fu.  
 pl: N tagú fuzzy logika esetén N-1 csoporthoz  
 (minél nagyobb logika)  
 Esetben lehet minimál a csoporthoz képest max. ad lehet

## PROBLÉMA

- a tagokai fu-el
  - a sorozói logika
- } megoldható

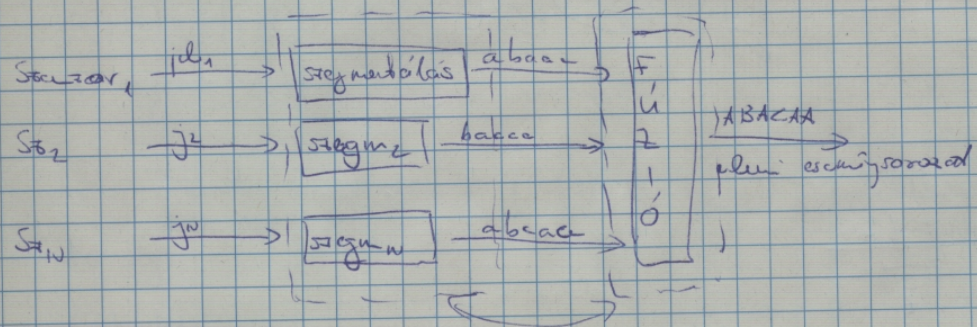
## Neurális háló



## Probléma

- minimális architektúra nem triviális
- leh. minimumban rajzolni a hálókat
- a tanítás lassú
- elég miniat összekötés van
- az eredményt nem tudjuk megmagyarázni

tanítással alakítani ki.



## Kübeli következtetés

Allen intervallum logika (1983)

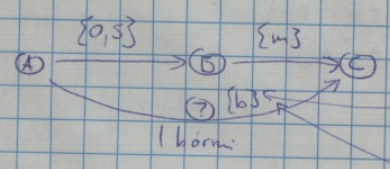
13 alapvető reláció



|   |              |   |   |
|---|--------------|---|---|
| B | x before y   | $\begin{array}{ c c } \hline xxxx &  yyyy \\ \hline \end{array}$    | $t_{end}(x) < t_{start}(y)$   |
| M | x meets y    | $\begin{array}{ c c } \hline xxxx &  yyy \\ \hline \end{array}$     | $t_{end}(x) = t_{start}(y)$   |
| O | x overlaps y | $\begin{array}{ c c } \hline xxxx &  yyyy \\ \hline \end{array}$    | $t_{start}(x) < t_{start}(y)$<br>$t_{end}(x) > t_{end}(y)$<br>$t_{start}(y) < t_{end}(x)$ |
| D | x during y   | $\begin{array}{ c c } \hline  xxx  &  yyyy  \\ \hline \end{array}$  | } Invers<br>x Bif $\begin{array}{ c c } \hline  yyyy  &  xxxx \\ \hline \end{array}$      |
| S | x starts y   | $\begin{array}{ c c } \hline  xxx  &  yyyy  \\ \hline \end{array}$  |   |
| F | x finishes y | $\begin{array}{ c c } \hline  xxx  &  yyyy  \\ \hline \end{array}$  |   |
| E | x equal y    | $\begin{array}{ c c } \hline  xxxx  &  yyyy  \\ \hline \end{array}$ |   |

$T = \{b, bi, m, mi \dots\}$  teljes relációhalmaz

Gráf reprezentáció



$A \rightarrow B = 3 \quad B \rightarrow C = m$   
 $\begin{array}{|c|c|c|} \hline a a a & & \\ \hline b b b & b b b & c c c \\ \hline \end{array}$   
 $A \rightarrow B = 0 \quad B \rightarrow C = m$   
 $\begin{array}{|c|c|c|} \hline a a a & & \\ \hline b b b b & & c c c \\ \hline \end{array}$

$A \rightarrow C$  reláció az  $A \rightarrow B + B \rightarrow C$

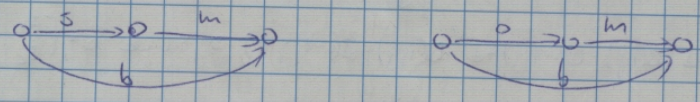
teljes és, többeli eseményt leíró gráf események: események egyes elemei között a lehetséges relációk.

Kovessák az intervallumban események a lehető legkorábbi elemek.

Konstantis stringek címkézése

Minden élre egy relációt címkézünk, így hop illesztésre állapotátmeneteken kiváltható legyen.

Előző pl:



Minimum címkézés

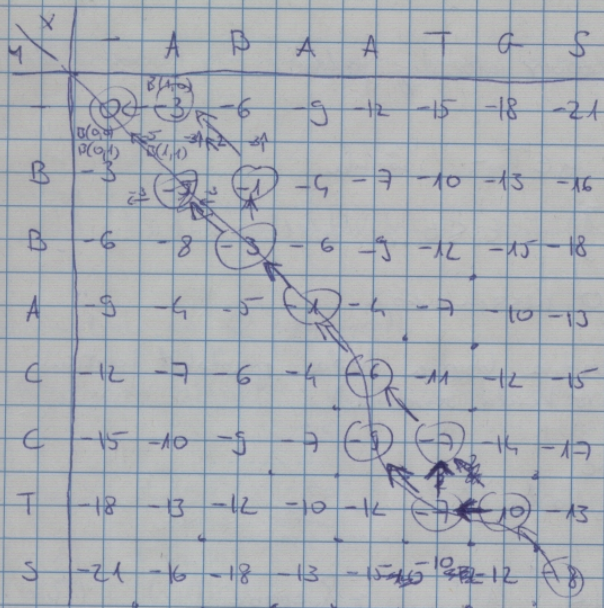
Minden élre az a címkézés van, amelyen elemei legkorábbi és konstantis stringek címkézéssel szerepel az adott elem.

Paros megoldás - exponenciális megoldás









$$\begin{array}{cccccccc}
 A & B & A & A & - & T & G & S \\
 B & B & A & C & C & T & - & S \\
 -5 & +2 & +2 & -5 & -3 & 2 & -3 & 2 & = -8
 \end{array}$$

Becsi.

X. 17.  
7. ca

Apriori algoritmus

Hosszú adatsorokban keresni tipikus mintákat.  
 Újra felbontással időben rendezett  
 pl: weboldalakat kódszámok alapján csoportosítjuk (Hemmel) keresni → gyakori: Szupporlimittel többször előfordul

Apriori egy alapkonceptója 3 elemből áll.

- (A) Gyakori, ha előfordulási száma > szupporlim.
- (B) Apriori tulajdonság: ha egy k. elemű csoport gyakori, akkor minden k-1 elemű részhalmaza is gyakori.
- (C) k. v. szegély gyakori halmaza hosszát növelhetjük, ha a k-1. hosszú gyakori csoportok halmaza önmagával keresztezzük.

| D  |                 |
|----|-----------------|
| D1 | {1, 12, 15}     |
| D2 | {12, 14}        |
| D3 | {12, 13}        |
| D4 | {1, 12, 14}     |
| D5 | {1, 13}         |
| D6 | {12, 13}        |
| D7 | {1, 13}         |
| D8 | {1, 14, 13, 15} |
| D9 | {1, 12, 13}     |

$k=1 \ C_1 = \{1, 15\}$  Szuppor  $G_1 = \{7, 6, 2, 3\}$   $L_1 = C_1$

$k=2 \ C_2 = L_1 \times L_1$   $L_2 = \{ \{1, 12\}, \{1, 13\}, \{1, 15\}, \{12, 13\}, \{12, 14\}, \{12, 15\} \}$

$k=3 \ C_3 = L_2 \times L_2$

$L_3 = \{ \{1, 12, 13\}, \{1, 12, 14\}, \{1, 12, 15\}, \{1, 13, 15\}, \{12, 13, 14\}, \{12, 13, 15\}, \{12, 14, 15\} \}$

Apriori tulajdonság alapján nyissa.

Szupporlim = 2

k. elemű gyakori csoportok listája:  $C_k = \{G_1, G_2, \dots, G_k\}$

- 11 -

$L_k = \{G_1, G_2, \dots, G_k\}$

$\{1, 14\}, \{3, 15\}$  nem gyakori  $\{1, 14, 15\}$  nem gyakori



Mining temporal sequences to discover interesting patterns: ED Heuristics et al

TI: Szimbólumok halmaza

$S = (s, t)$  elemi esemény, amelyben  $s \in T$  az időcímkék

Esemény sorrend  $O = \{\delta_1, \dots, \delta_n\}$   $t_i \leq t_{i+1}$   $i=1 \dots n-1$

Epizód  $E = \{\delta_j, \dots, \delta_m\} \subseteq O$  rész-sorozatja

Feladat:  $O$ -t (áttekintve) rész-sorozatokra bontva fontos epizódokat keresni  
fontos  $\approx$  gyakori (az időt is kezelni szeretnénk)

Két kérdés: - mikor azonos  $E$  epizód  
- mikor érdekes (vagy fontos)

A szimbólumok parametrikus megközelítés  $\lambda = \{\lambda_1, \dots, \lambda_n\}$  epizód  
 $\Lambda = \{\lambda^1, \lambda^2, \dots, \lambda^k\}$  halmaza

A kezdőbázipuszt az epizódok atomosságával nem vesszük figyelembe

Nem kezeljük a kimondás / beírás jelenséget (alignment algoritmus...)

Fontos, érdekes, gyakori epizód

Rissanen (1978) Minimum Description Length

Közelítjük át az  $O$  esemény-sorozatokat az  $E$  epizód felhasználásával

[vesztésmérés] Ha az átkódolás után az  $a_j$  reprezentáció leírása rövidebb, gyakoribb az epizód fontos. Minél nagyobb rövidülést érünk el, annál fontosabb.

Pl:  $x \ x \ x \ \dots \ x \ \overbrace{a \ b \ a}^E \ x \ \dots \ x \ \overbrace{a \ b \ a}^E \ x \ \dots$   
 $t_j \ t_{j+1} \ t_{j+2}$   $t_{k+1} \ t_{k+2} \ t_{k+3}$   
 $\varepsilon$   $\varepsilon$   
 $c = \{a, b, a\}$   $t_j$   $t_{k+1}$

$t_\varepsilon = 2 \ln t_j$   $\ell = 1, 2, \dots$

$I(\text{Total}) = \underbrace{I(\text{model}) + I(\text{model Params})}_{\text{kódolt}} + \underbrace{I(\text{Residual})}_{\text{nem kódolt}}$

Occam borotva: a legegyszerűbb hipotézist (Minimal Descr. L.) választjuk előnyben.

- kiválasztunk egy egyszerű modellt
- írunk rá egy nyelven egy programot, ami pontosan kiadja a szimbólum-sorozatokat
- a legrövidebb ilyen program hossza a sorozat Kolmogorov komplexitása.

MDL + túlfelhasználás nem lép fel

- Belső interpretációhoz költő, de nem azonos az azal
- prediktív interpretáció



Többszintű modell pl. időközlelésben (hőng, uti meg, óra, perc)

Epizódok:

gyakoriság,  
hossz

periodicitás (hibákat és jeleket) - szabályos

1) Particionáljuk az  $\emptyset$  eseménysort

z. Particionáló ablak -  $t_w$  időintervallum ( $t_w = \infty$  is lehet)  
-  $c_w$  kapacitás, eseményszám ( $c_w = \infty$ )

| Epizódok | ( $t_w = 15; c_w = \infty$ )<br>epizód ablak | start | stop | Max hosszú<br>epizód |                                     |
|----------|--|-------|------|----------------------|-------------------------------------|
| (a, 1)   | (a, 1)                                       | 1     | 1    | a                    |                                     |
| (b, 5)   | (a, 1)(b, 5)                                 | 1     | 5    | a, b                 | lehet hogy a                        |
| (c, 10)  | (a, 1)(b, 5)(c, 10)                          | 1     | 10   | a, b, c              | → (b, d) meg<br>esetleg az<br>MDEH. |
| (d, 20)  | (b, 5)(c, 10)(d, 20)                         | 5     | 20   | b, c, d              |                                     |
| (e, 20)  | (e, 20)                                      | 25    | 40   | e                    |                                     |

2) feladat: max epizódok és részhatározataik, de ez  $(2^4)$  exponenciális

Heurisztika

- a max hosszú epizódok metszeit is vizsgáljuk
- a fontosabb talált epizód és a max hosszú epizód különbségét is vizsgáljuk.

Végül: az eredetivel meggyőző gyakorlati részhatározat nem fontos

Pl. Max epizód | feladat

1. (a, b, c, d) | (a, b, c, d)
2. (a, b, c, e) | (a, b, c, d)(a, b, c)(a, b, c, e)
3. (a, b, d, e) | (a, b, c, d)(a, b, c)(a, b, c, e)(a, b, d)(a, b, e)(a, b)(a, b, d, e)

3) Kompressziós arányok

- periodicitás: korrelációs technikák  
hibák (csak réz)

4) A fontos epizódok kiválasztása

↓  
újraszámoljuk a jelöket listát

Pl. (a, b) lett a fontos → új jelöltek: (c, e), (d), (e), (c, e), (c), (d, e)