

1 STROJNO UCENJE

1.1 PROBLEMSKI PROSTOR, OCENJEVANJE ZNANJA

1.2 EVALVIRANJE HIPOTEZ

Pomembni kriteriji:

- **konsistentnost** hipotez z primeri (ucnimi)
- **splosnost** (tocnost za nedene primere)
- **razumljivost** hipotez

TP=true positive, TN=true negative, FP=false positive (napaka 1. tipa), FN=false negative (napaka 2. tipa)

Klasifikacijska tocnost = $\frac{TP+TN}{TP+TN+FP+FN} = \frac{TP+TN}{N}$
Obcutljivost/senzitivnost = $TPR = \frac{TP}{TP+FN}$

1.3 GRADNJA ODLOCITVENIH DREVES

Za koliko se entropija zmanjsa po delitvi z Atributom A:
Informacijski prispevek (najbolj informativni atribut maksimizira informacijski prispevek minimizira I_{res} :

$Gain(A) = H(A) - H_{res}(A)$
 $H_{res}(A) = - \sum_{a_i \in A} p(A = a_i) \sum_{c_j \in C} p(C = c_j | A = a_i) \log_2 p(C = c_j | A = a_i)$

Razmerje inofrmacijskega prispevka atributa A:

$IGR(A) = \frac{Gain(A)}{H(A)}$

1.3.1 TDIDT (TOP DOWN INDUCTION DECISION TREE) ALGORITHM

Pozresen algoritem, ki lokalno izbira najbolsi atribut.

- kratkoviden algoritem

1.3.2 BINARIZACIJA ATRIBUTOV

Aleternativa za reševanje problematike z vecvrednostnimi atributi:

Strategije (za primer B = {Y, G, R, B}):

- [{Y}, {R, G, B}] (one-vs-all)
- [{Y, R}, {G, B}]
- vpeljava bianrnih atributov za vsako barvo

Primer B = {Y, G, R}, konstruiramo 3 nove binarne atribute:

barva	Y	G	R
Y	1	0	0
G	0	1	0
R	0	0	1

Prednost: manjse vejanje drevesa.

1.4 UCENJE IZ SUMNIH PODATKOV (REZANJE)

tocnost t...verjetnost pravilnosti klasifikacije

napaka e... 1 - t

relativna frekvenca $p = \frac{n}{N}$

m-ocena $p = \frac{n+p_a \cdot m}{N+m}$

m... koliko zaupam apriorni verjetnosti

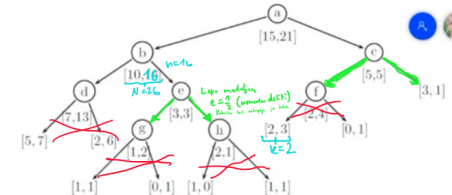
p_a apriorna verjetnost (domenski ekspert lahko pove)

Laplacova ocena verjetnosti $p = \frac{n+1}{N+k}$

k...stevilo vseh moznih razredov

1.4.1 MEP (MINIMAL ERROR PRUNNING)

e...staticna napaka,E...vzvrtna napaka, $e \leq E \rightarrow$ rezemo poddrevo



(Laplace)

$e_L(d) = 1 - t = 1 - \frac{13+1}{20+2} = 0.363$

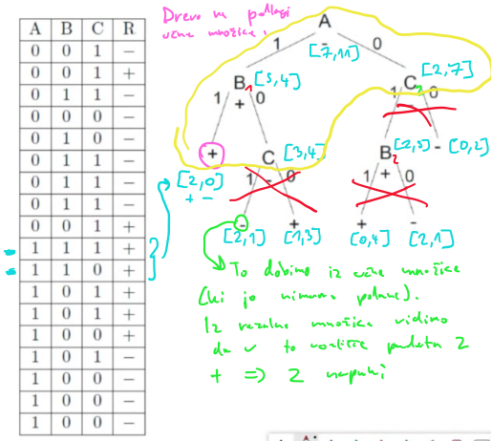
$E_L(d) = 12/20 \cdot e_L(d_1) + 8/20 \cdot e_L(d_2) = \frac{12}{20} \cdot (1 - \frac{7+1}{12+2}) + \frac{8}{20} \cdot (1 - \frac{13+1}{20+2})$

1.4.2 REP (REDUCED ERROR PRUNNING)

Ucna mnozica: 70% za gradnjo, 30% za rezanje (z rezanjem odstranimo poddrevesa, ki niso kriticna in so redundantna tako zmansamo velikost drevesa)

$G(v)$ =st. napacnih klasifikacij v poddrevesu - st. napacnih klasifikacij v korenu poddrevesa

$G(v) \geq 0 \Rightarrow$ rezemo poddrevo



$e(C) = 3$

$e_T = 2 + 3 = 5$

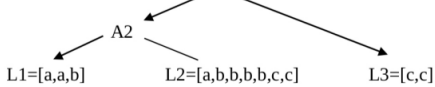
$G(C) = 5 - 3 = 2 \geq 0 \rightarrow$ rezemo

1.5 OCENJEVANJE USPEŠNOSTI MODELOV

tocnost t... verjetnost pravilnosti klasifikacije

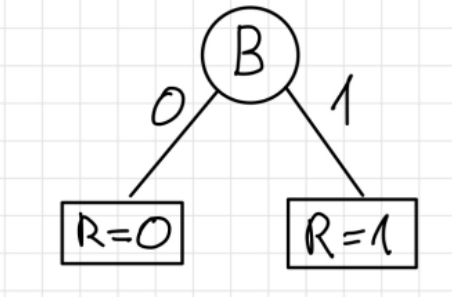
Laplacova ocena verjetnosti $p = \frac{n+1}{N+k}$

k...stevilo vseh moznih razredov
list.



$t_{L1} = \frac{2+1}{3+3} = 0.5, t_{L2} = \frac{4+1}{7+3} = 0.5, t_{L3} = \frac{2+1}{2+3} = 0.6$

tocnost drevesa: $t_D = 3/12 \cdot 0.5 + 7/12 \cdot 0.5 + 2/12 \cdot 0.6 = 0.5167$



$e = 1 - (P(B=0)P(R=0|B=0) + P(B=1)P(R=1|B=1))$

1.6 OBRAVNANVA MANKAJOCIH ATRIBUTOV, NAVINI BAYESOV KLASIFIKATOR

1.6.1 NAIVNI BAYES

Ce poznamo razred, kam klasificiramo ce nepoznamo atributov:

Klasifikator: $\text{argmax}_{c \in C} P(c) \prod_{i=1}^n P(x_i | c)$

c...razred, x_i ...atributi

Verjetnost::

$P(C = c | x_1, \dots, x_n) = \frac{P(C = c)P(X_1 = x_1 | C = c)P(X_2 = x_2 | C = c) \dots}{P(X_1 = x_1)P(X_2 = x_2) \dots}$

Primer moski: visina ≥ 175 , teza ≥ 65 , spol = M

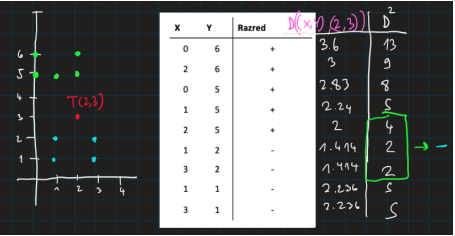
X\Y	Razred A	Razred B
p_a	$P(A) = \frac{2}{3}$	$P(B) = \frac{1}{3}$
spol	$P(M A)$	$P(M B)$
visina	$P(V \geq 175 A)$	$P(V \geq 175 B)$
teza	$P(T \geq 65 A)$	$P(T \geq 65 B)$
$P(y) \prod_{i=1}^n P(x_i y)$

1.6.2 NOMOGRAMMI

Ciljni razred $C = c_T$

$X_{X_i=x_j} = \ln \left(\frac{P(X_i = x_j | C = c_T)}{P(X_i = x_j | C = \bar{c}_T)} \right)$

1.7 K-NAJBILZJIH SOSEDOV



2 VRSTE UCENJA

2.1 NADZOROVANO UCENJE (SUPERVISED LEARNING)

Ucni primeri so podani/oznaceni kot vrednosti vhodov in izhodov.

$(\vec{x}_1, \vec{y}_1), (\vec{x}_2, \vec{y}_2), \dots, (\vec{x}_N, \vec{y}_N)$

\vec{x}_i ... atributi, \vec{y}_i ... ciljna spremenljivka

Locimo dve vrsti problemov:

1. **Klasifikacijski problemi** - y_j diskretna
2. **Regresijski problemi** - y_j zvezna

2.1.1 LOKALNO UTEZENA REGRESIJA

$$h(\vec{x}_i) = \frac{\sum_{i=1}^k w_i \cdot f(\vec{x}_i)}{\sum_{i=1}^k w_i}, w_i(d) \dots \text{utez}$$

A	B	C	dolžina	$ A(x_i, c_i) $	w_i	$ w_i \cdot f(x_i) $
0	0	0	9	4	1/15	3/15
0	0	0	10	4	1/15	2
0	1	1	9	2	1/13	3
0	2	0	12	2	1/13	4
0	2	1	12	1	1/12	6
1	0	0	12	3	1/14	3
1	0	0	15	3	1/14	11/14
1	1	1	11	1	1/12	11/12
1	1	1	15	1	1/12	11/12
1	1	1	9	1	1/12	3/12
1	2	0	9	1	1/12	3/12
1	2	1	12	0	1	12

Z lokalno utezeno regresijo želimo napovedati dolžino postvi z atributi $x_i = \{A = 1, B = 2, C = 1\}$. Pri izračunu uporabimo:

- Manhattanško razdaljo za merjenje razdalj,
- jedrno funkcijo $w_i = \frac{1}{1+d_i}$.

2.1.2 REGRESIJSKA DREVEA

Linearna regresija je poseben primer regresijskega drevesa.

V listih regresijskega drevesa včasih napovemo kar povprečno vrednost.

2.2 NENADZOROVANO UCENJE (UNSUPERVISED LEARNING)

Ucni primeri niso oznaceni (nimajo ciljne spremenljivke), ucimo se vzorcev v podatkih, (npr. grucenje)

2.2.1 HIERARHICNO GRUCENJE

Poveze po podobnosti med primeri, primer zacne kot samostojna gruca, na koncu vsi primeri pripadajo eni gruci

Dendrogram: drevo, ki predstavlja grucenje.

Single-linkage: povezava med grucami je najkrajše razdalje med primeroma iz različnih gruc.

Complete-linkage: povezava med grucami je najdaljša razdalja med primeroma iz različnih gruc.

Average-linkage: povezava med grucami je povprečna razdalja med primeroma iz različnih gruc.

2.2.2 K-MEANS

1. V prostor dodamo k centroidov, ki predstavljajo gruce.
2. Izracunamo ketri centroid je najblizji vsakemu primeru.
3. Izracunamo nove centre gruc = $\frac{1}{|G|} \sum_{i \in G} x_i$
4. Ponovimo korake 2 in 3 dokler se centri ne premaknejo.

2.3 SPODBUJEVALNO UCENJE - REINFORCEMENT LEARNING

Intelligentni agent se uci iz zaporedja nagrad in kazni

2.4 OCENJEVANJE UCENJA

2.4.1 PRECNO PVERJANJE

Poseben primer večkratnega ucenja in testiranja

k-kratno precno preverjanje

- celo ucno mnozico razbij na k disjunktnih podmnozic
 - za vsako od k podmnozic:
 - uporabi mnozico kot testno mnozico
 - uporabi preostalih k-1 mnozic kot ucno mnozico
 - povpreci dobljenih k ocen tocnosti v konco oceno
- Pri precnem preverjanju uporabimo vse podatke za testiranje in vse za ucenje

Metoda **leave one out** je poseben primer precnega preverjanja

Imamo dve hipotezi A in B. Izkaze se, da A bolje napoveduje na uc-nih podatkih B pa na testnih. Potem je B verjetno boljsa hipoteza.

3 PREISKOVANJE

3.1 NEINFORMIRANI PREISKOVALNI ALGORITMI

3.1.1 ISKANJE V SIRINO

3.1.2 ISKANJE V GLOBINO

Izboljsave:

- Iskanje s sestopanjem

- **depth-limited-search** (vnapej definiramo globino l (dolocimo preko domenskega znanja))

3.1.3 ITERATIVNO POGLABLJANJE

problem gobinsko omejenega iskanja -> nastavitve meje l Mejo l postopoma povecujemo za 1, dokler ne najdemo resitve.

- **popolnost:** Da
- **optimalnost:** Da
- **casovna zahtevnost** $O(b^d)$
- **prostorska zahtevnost** $O(bd)$

Boljsje od iskanja v globino/sirino

3.1.4 DVOSMERNO ISKANJE

Ideja: pognati vzporedni iskanji od zacetka do cilja in od cilja do zacetka.
Motivacija:

Implemenatcija dvosmernega iskanja

- ciljno vozlisce mora biti znano
- originalni problemski prostor preslikamo v dvosmerni prosto stanj E1, E2 dosegljiv iz E in S1,S2,S3 dosegljiv iz S (S,E) -> (S1, E1), (S1,E2), (S2, E1), (S2, E2)... Vozlisce (Si, Ei) je v dvosmernem prostur ciljo vozlisce ce velja E=S (soda dolzina na isto mesto pridemo iz obeh strani) ali S->E (liha pot sosednja)

3.2 INFORMIRANI PREISKOVALNI ALGORITMI

3.2.1 HEVRISTICNO PREISKOVANJE

ideja: preiskovanje usmerjamo z dodatnim znanjem (ocenitven funkcija za obetavnost vozlisca)
hevristika je ocenitvena funkcija za obetavnost vozlisca
- **optimisticna/dopustna**: $h(n) \leq h^*(n)$ (h^* je optimalna ocena)
- **optimalna**: $h(n) = h^*(n)$
- **pesimisticna**: $h(n) \geq h^*(n)$

3.2.2 POZRESNO PREISKOVANJE/ GREEDY BEST-FIRST SEARCH

$h(n)$ hevristicna ocena
vrednotenje vozlisca $f(n) = h(n)$ hevristicna ocena ... npr manhatan distance (zracna razdalja)

- popolnost** (ali najde vedno resitev): Ne
- optimalnost**: Ne
- casovna zahtevnost** $O(b^m)$, kjer je m največja globina drevesa

3.2.3 A*

A* is informed version of **dijkstra** (uses heuristics and pq)
Vozlisca vrednotimo: $f(n) = g(n) + h(n)$
 $g(n)$ cena poti do n (znano),
 $h(n)$ cena od n do najblizjega cilja (ocena)
prioritetna vrsta (max glede na f(n)) Basically dijkstra + h(n) (A* is basically an informed variation of Dijkstra.)

- popolnost**: Da (ce ustreza pogoju dopustnosti)
- optimalnost**: Da (ce ustreza pogoju dopustnosti)
- casovna zahtevnost** $O(b^m)$, kjer je m največja globina drevesa

3.2.4 IDA* (ITERATIVE DEEPENING A*)

F (meja)	R	Generirana	DFS (list)
0	/	s(7)	/
7	/	s(7)	s
	s	a(8) b(7) c(7)	b, c
	b	f(6) h(5)	f h c
	f	g(7) h(9) i(11)	g h c
	g		

3.2.5 KAKOVOST HEVRISTICNIH FUNKCIJ

Kakovost h ocenimo z:
- stevilom generirarnih vozlisc
- z efektivnim faktorjem vezjanja (koliko vozlesc N je algoritem general da je na globini d nasel resitev)

število generiranih vozlišč		efektivni faktor vezjanja	
Globina	IDS	A*(h1)	A*(h2)
2	10	6	3
4	112	13	12
6	880	20	18
8	6384	39	25
10	47127	93	39
12	3644035	227	73
14	?	539	113
16	?	1301	211
18	?	3056	363
20	?	7276	676
22	?	18094	1219
24	?	39135	1641

Vidimo $h_2(n) \geq h_1(n) \forall n$ pravimo h_2 **dominira** h_1

3.3 LOKALNO PREISKOVALNI ALGORITMI

3.3.1 PLEZANJE NA HRIB

Ne pomnemo poti do cilja, ampak samo trenutno stanje
Koristni v primerih:
- ce nas zanima samo kakovost resitve (in ne pot do cilja)
- reševanje optimizacijskih problemov (kjer je podana **kriterijska funkcija** za oceno kakovosti resitve)

- Prednosti:
- majhna poraba prostora

Primer 4 kraljice na sahovnici - kriterijska funkcija: maksimiziramo - (minus) stevilo kraljic, ki se medsebojno napadajo
Tezave:

- lokalni maksimumi
- "rame, plaote" (kriterijska funkcija konstantna vrednost)
- grebeni (za plezanje navzgor je potreben sestop po pobocju grebena)

- Reševanje iz lokalnih maksimumov:
- koraki vstran**: ce ima naslednje stanje isto vrednost kriterijske funkcije, dovolimo premik v to stanje
- stochasticno** plezanje na hrib: iz mnozice boljsh stanj, verjetnostno izberemo naslednje stanje (pri cemer upostevamo da imajo boljsa stanja vecjo verjetnost izbora)
- naključni ponovni zagon**: večkrat pozeni plezanje na hrib iz naključnih stanj dokler ne najdes resitve

3.3.2 SIMULIRANO OHLAJANJE

algoritem ki izvira iz metalurgije (ko je jeklo tekoce, so molekule v njem bolj gibljive; ko se ohlaja se strjuje in molekuele se umirjajo)
Analogija:

- generiramo naključne sosedne trenutnega stanja
- ce najdemo **boljše stanje ga izberemo**
- ce najdemo **slabše stanje, ga izberemo z določeno verjetnostjo**
- verjetnost izbire neoptimalnega stanja s casom pada (nizanje temperature)

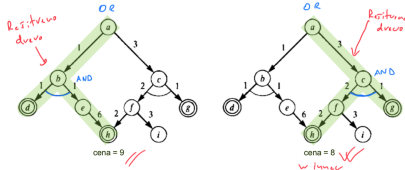
3.3.3 LOKALNO ISKANJE V SNOPU

Algoritem:
- v spominu hrani k aktualnih stanj namesto enega
- izberi k optimalnih stanj od sosedov aktualnih stanj
- ponavaljaj do ustavitnega pogoja

3.4 PREISKOVANJE GRAFOV AND/OR, NEDETERMINISTICNO OKOLJE
Pomagajo reševati probleme z **dekompozicijo na manjše probleme** Uporabnost:

- princip deli in vladaj
- iskanje v nedeterministicnih okoljih
- igre med dvema nasprotnikoma s popolno informacijo (sah, dama)
- ekspertno reševanje problem

Primer graf dekompozicija v dva manjša problema skozi g in f
Resitveno drevo je resitev AND/OR grafov



3.4.1 AO*

- posplošitev A* na grafe AND/OR
- popoln in optimalen** $\Leftrightarrow h(n)$ ne precenjuje dejanske cene do cilja

$F(N)$... ocena za usmerjanje preiskovanja
 $H(N)$... dinamicna hevristicna ocena
Postopek:

- Razvij najcenejše vozlisce
 - ce list in koncno (oznaci), preveri 3. korak, nadaljuj v 1.
 - ce list in ni koncno (oznaci) vrednost vozlisca = ∞
- Posodobi vse predhodnike
 - v AND starsih, cena starsa = \sum sinov + povezava v
 - v OR starsih, cena starsa = $\min(\text{sinovi}) + \text{povezava v}$
- Končaj ko obstaja pot od zacetnega vozlisca, po kateri v AND vozlescih po vseh sinovih prides do cilja, v OR vozlescih v vsaj enem

3.4.2 PREISKOVANJE V NEDETERMINISTICNEM OKOLJU:

Nedeterministican akcija - ista akcija lahko obrodi razlicna ciljna stanja
Do resitve ni vec **poti** temvec **drevesa** (uporbljamo AND/OR grafe)
Vozsilca OR **mozne akcije**, vozlisca AND **vezjanja v mozna stanja**, ki so rezultat nedeterministicnih akcij

3.5 PREISKOVANJE BREZ INFORMACIJ O STANJU

Okolja smo razdelili na **transparent** (agent lahko zazna popolno informacija) in **netransparentna** (brez informacije o stanju)
Kej ce imamo opravka z netraspranetim okoljem?
- izvajamo preiskovanje prostora **verjetnih** stanj in ne prostora **dejanskih** stanj
- izvajamo s postokopom omejevanja moznostzi kandidatnih stanj

3.6 IGRANJE IGER

3.6.1 PREDSTAVITEV PROBLEMA

3.6.2 ALGORITEM MINIMAX

- m globina - b

3.6.3 REZANJE ALFA-BETA

4 PLANIRANJE

plan zaporedje akcij, ki pripelje od zacetnega do koncnega stanja

4.1 PLANIRANJE S SREDSTVI IN CILJI (STRIPS)

Agentu opisemo svet in postavimo fizikalne omejitve.
Ne zagotovalja optimalne resitve, obravnavamo le en cilj naenkrat (ko ga dosežemo, se lahko ostali izgubijo) = Sussmanova anomalija
Akcija move(X, From, To)

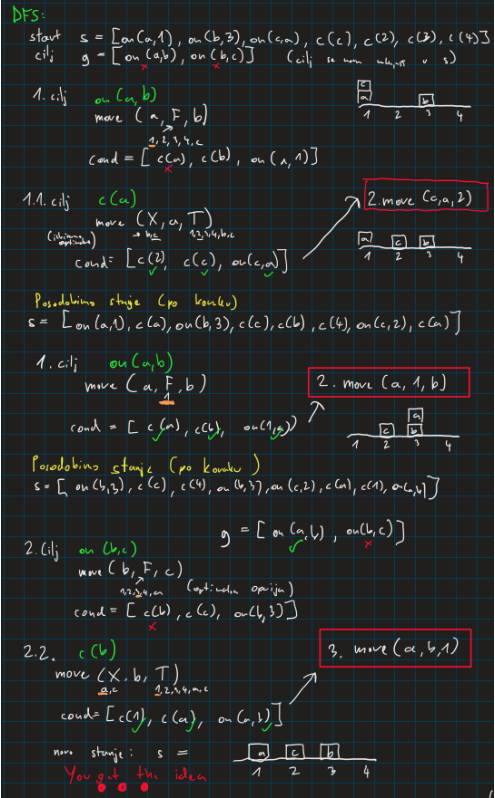
- pogoj: **cond**=[clr(X), on(X,F), clr(T)] \rightarrow pogoji za izvajanje akcije,
- poz. ucinki: **adds**=[on(X, T), clr(F)] \rightarrow nova stanja,
- neg. ucinki: **dels**=[on(X, F), clr(T)] \rightarrow izbrisana stanja,
- omejitve: **const**=[F \neq T, X \neq F, X \neq T, block(X)] \rightarrow omejitve akcij (fizikalne omejitve),

Algoritem:

- Izberi se neresen cilj iz mnozice CILJEV

- Izberi akcijo, ki izbrani cilj doda v stanje
- Omogoci izbrano akcijo (izpolni pogoje)
- Izvedi akcijo (ki izpolni največ pogojev)
- Ce obstajajo nereseni cilji \Rightarrow 1.

Primer dfs, zlaganje kock



4.2 PLANIRANJE Z REGRESIRANJEM CILJEV (STRIPS)

Resitev za sussmanovo anomalijo
Zacnemo v ciljih, regresiramo do zacetka ($G_i \subset S_0$):

- $G_{i+1} = G_i \cup \text{cond}(A) - \text{adds}(A)$
- POGOJ**: $G_i \cap \text{dels}(A) = \emptyset$
- Preveri da ni protislovja (npr. $G_{i+1} = [\text{on}(b,c), \dots, c(c), \dots]$) \rightarrow **zactno_stanje** = $[\text{on}(a,1), \text{on}(b,a), c(b), \text{on}(c,3), c(c)]$
 \rightarrow hocemo da zacetno_stanje $\subset G_i$

- $G_0 = [\text{on}(a,b), \text{on}(b,c)]$
 - on(a,b)**: $A_0 = \text{move}(a, \text{From}, b)$
 - From = 1
 - POGOJ: $G_0 \cap \text{dels}(A_0) = \emptyset$
 - $G_1 = [\text{on}(a,b), \text{on}(b,c), c(a), c(b), \text{on}(a,1)] - [c(1), \text{on}(a,b)]$ ✓
- $G_1 = [\text{on}(b,c), c(a), c(b), \text{on}(a,1)]$
 - c(a)**: $A_1 = \text{move}(X, a, \text{To})$
 - X = c, To = 2
 - POGOJ: $G_1 \cap \text{dels}(A_1) = \emptyset$ ✓
 - $G_2 = [\text{on}(b,c), c(a), c(b), \text{on}(a,1), \underline{c(c)}, c(2), \text{on}(c,a)] - [c(a), \text{on}(c,2)]$ X(protislovje)
 - on(b,c)**: $A_2 = \text{move}(b, \text{From}, c)$
 - From = 3
 - POGOJ: $G_2 \cap \text{dels}(A_2) = \emptyset$ ✓
 - $G_2 = [\text{on}(b,c), c(a), c(b), \text{on}(a,1), c(c), c(b), \text{on}(b,3)]$ ✓

3. $G_2 = \dots$

4.3 RAZPOREJANJE OPRAVIL (PDDL)

Razsirimo lahko notacijo (PDDL):

Akcija1 < Akcija2: Akcija1 se mora zgoditi pred Akcijo2

Resources podajo stevila razpoložljivih resursov

DURATION opredeljuje trajanje posamezne akcije

CONSUME opredeljuje (trajno) porabo določene količine resursov

USE opredeljuje (zacasno) zasedenost količine resursov med

izvajanjem akcije

```
Jobs (AddEngine1 < AddWheels1 < Inspect1,
      AddEngine2 < AddWheels2 < Inspect2 )
Resources (EngineHoists(1), WheelStations(1), Inspectors(2), LugNuts(500))

Action (AddEngine1 , DURATION:30,
        USE:EngineHoists(1))
Action (AddEngine2 , DURATION:60,
        USE:EngineHoists(1))
Action (AddWheels1 , DURATION:30,
        CONSUME:LugNuts(20), USE:WheelStations(1))
Action (AddWheels2 , DURATION:15,
        CONSUME:LugNuts(20), USE:WheelStations(1))
Action (Inspect 1, DURATION:10,
        USE:Inspectors (1))
```

Metoda kritične poti

kritična pot: pot, ki je najdaljša in določa dolžino trajanja celotnega plana vsaki akciji priredimo par [ES, LS]

- ES:** najbolj zgodnji možen začetek (Earliest Start)
 - $ES(start) = 0, \quad ES(B) = \max_{A < B} [ES(A) + Duration(A)]$
- LS:** najbolj pozen možen začetek (Latest Start)
 - $LS(Finish) = ES(Finish), \quad LS(A) = \min_{A < B} [LS(B) - Duration(A)]$

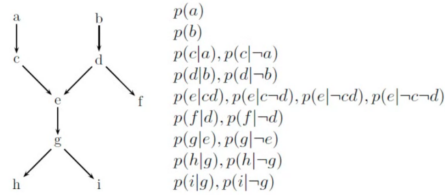
rezerva(slack)=LS-ES (casovna rezerva) **Algoritem** po **hevristik**i **minimum slack** → na vsaki iteraciji ima prednost akcija ki ima izpolnjene predhodnike in najnižji slack, nato posodobi [ES in LS] za celotni graf in ponovi.

5 SKLEPANJE

5.1 BAYESOVSKE MREZE

Baye. mreza = Usmerjen graf, kjer so podane zahtevane verjetnosti:

- Za vozlišca **brez starsev** verjetnosti $P(v_i)$
- Za vozlišca z **starsi** pogoje verjetnosti vseh kombinacij starsev

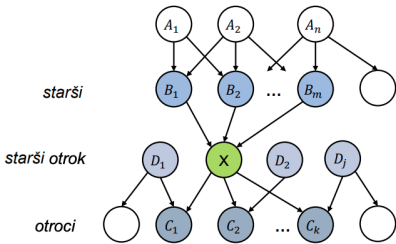


Pravila verjetnostnega sklepanja:

- Konjunkcija:** $P(X_1 X_2 \mid C) = P(X_1 \mid C)P(X_2 \mid X_1 C)$
- Gotov dogodek:** $P(X \mid \dots X \dots) = 1$
- Nemogoc dogodek:** $P(X \mid \dots \overline{X} \dots) = 0$
- Negacija:** $P(\overline{X} \mid C) = 1 - P(X \mid C)$
- Ce je Y naslednik od X in je Y vsebovan v pogojnem delu:
 $P(X \mid YC) = P(X \mid C) \cdot \frac{P(Y|XC)}{P(Y|C)}$
- Ce pogojni del ne vsebuje naslednika od X:
 - ce X **nima** starsev: $P(X \mid C) = P(X)$, $P(X)$ je podan
 - ce **ima** X starse S: $P(X \mid C) = \sum_{S \in P_X} P(X \mid S)P(S \mid C)$
- Iz 6b zgoraj: $P(i \mid gc) = P(i \mid g)$

5.2 OVOJNICA MARKOVA

Ce so podani **starsi**, **otroci** in **starsi otrok**, je vozlišce X neodvisno od vseh ostalih vozlišc.



5.3 D-LOCEVANJE

A in B v mrezi sta **neodvisni** ⇔ obstaja množica vozlišc E, ki

d-ločuje A in B, potem sledi: $(P(A|EB) = P(A|E))$

za **vsako neusmerjeno pot** P med A in B v bayesovski mreži:

za **vsako vozlišče** X na poti P:

analiziraj pogoj za pripadnost X množici E glede na tip:

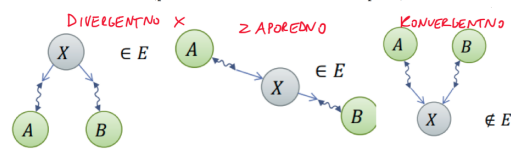
divergentno ali **zaporedno** vozlišče: $X \in E$

konvergentno vozlišče: X in nasledniki $\notin E$

S_x = množice vozlišč, ki ustrezajo pogoju za X

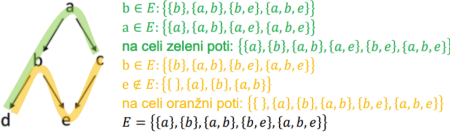
$S_p = \bigcup_x (S_x)$ // množice, ki d-ločujejo samo na poti P

$E = \bigcap_p S_p$ // množice, ki d-ločujejo v celi mreži



! pri konvergentnem izločimo tudi vse naslednike X

Primer d-ločevanje vozlišc c in d



→ $P(d|ca)=P(d|a), P(d|cb)=P(d|b), P(d|cab)=P(d|ab),$
 $P(d|cbe)=P(d|be), P(d|cabe)=P(d|abe)$