

1 STROJNO UCENJE

1.1 PROBLEMSKI PROSTOR, OCENJEVANJE ZNANJA

1.2 EVALVIRANJE HIPOTEZ

Pomembni kriteriji:

- konsistentnost hipotez z primeri (ucnimi)
- splosnost (tocnost za nevidene 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<sub>res</sub>:

Gain(A) = H(A) - H<sub>res</sub>(A)  
H<sub>res</sub>(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 resevanje 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:

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

Prednost: manjse vejane 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  $p = \frac{n+p_a*m}{N+m}$

m... koliko zaupam apriorni verjetnosti

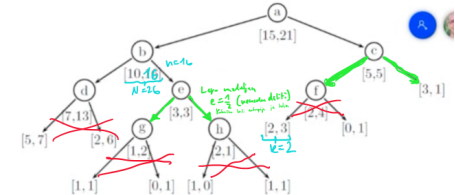
p<sub>a</sub> apriorna verjetnost (domenski ekspert lahko pove)

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 ≤ E → rezemo poddrevo



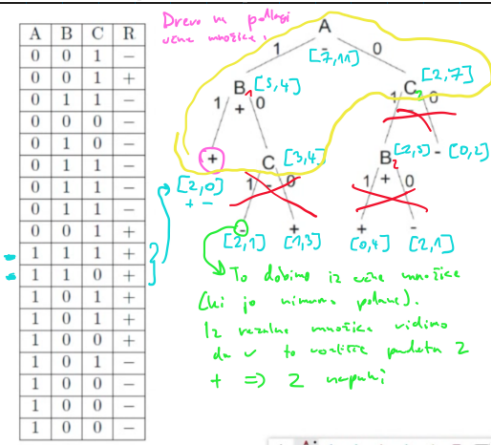
(Laplace)  
 $e_L(d) = 1 - t = 1 - \frac{13+1}{20+2} = 0.363$

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

1.4.2 REP (REDUCED ERROR PRUNNING)

Ucna mnozica: 70% za gradnjo, 30% za rezanje (z rezanjem odstranimi pod drevesa, 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

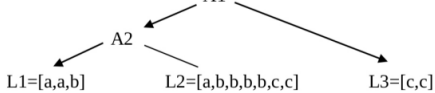
1.5 OCENJEVANJE USPEŠNOSTI MODELOV

tocnost t ... verjetnost pravilnosti klasifikacije

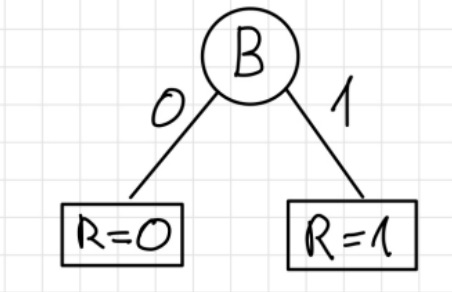
Laplacova ocena verjetnosti  $p = \frac{n+1}{N+k}$

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 OBRAVNAVNA 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<sub>i</sub>...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

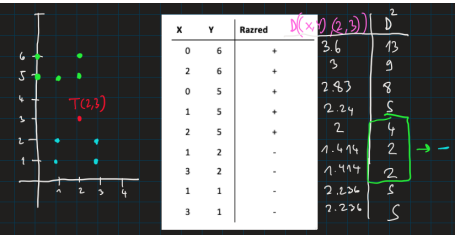
X\Y	Razred A	Razred B
pa	$P(A) = \frac{2}{5}$	$P(B) = \frac{1}{5}$
spol	$P(M A)$	$P(M B)$
visina	$P(V \geq 175 A)$	$P(V \geq 175 B)$
teza	$P(T \geq 65 A)$	$P(T \geq 65 B)$
$P(y) \prod_{i=1}^n P(x_i y)$	...	...

1.6.2 NOMOGRAMMI

Ciljni razred  $C = c_T$

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

1.7 K-NAJBILJZIJH 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<sub>j</sub> diskretna

2. Regresijski problemi - y<sub>j</sub> 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	daljina	$d(x_i, x_j)$	$w_i$	$w_i \cdot f(x_i)$
0	0	0	9	4	1/5	0/5
0	0	0	10	4	1/5	2
0	1	1	9	2	1/3	3
0	2	0	12	2	1/3	4
0	2	1	12	1	1/2	6
1	0	0	12	2	1/4	3
1	0	0	15	3	1/4	0/4
1	1	1	11	1	1/2	1/2
1	1	1	15	1	1/2	0/2
1	1	1	9	1	1/2	3/2
1	2	0	9	1	1/2	3/2
1	2	1	12	0	1	1/2

Z lokalno utezeno regresijo zelimo napovedati dolzino postvi z atributi  $x_i = \{A=1, B=2, C=1\}$ . Pri izracunu uporabi:

- Manhattansko razdaljo za merjenje razdalj,
- jedno funkcijo  $w_i = \frac{1}{1+d_i}$

2.1.2 REGRESIJSKA DREVEA

Linearna regresija je poseben primer regresijskega drevesa.

V listih regresijskega drevesa vcasih napovemo kar povprečno vrednost.

2.2 NENADZOROVANO UCENJE (UNSUPERVISED LEARNING)

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

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 grupenje.

Single-linkage: povezava med grucami je najkrajse razdalje med primeroma iz razlicnih grup.

Complete-linkage: povezava med grucami je najdaljsa razdalja med primeroma iz razlicnih grup.

Average-linkage: povezava med grucami je povprečna razdalja med primeroma iz razlicnih grup.

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 grup =  $\frac{1}{|G|} \sum_{i \in G} x_i$
4. Ponovimo korake 2 in 3 dokler se centri ne premaknejo.

2.3 SPODBUJEVALNO UCENJE - REINFORCEMENT LEARNING

Inteligentni agent se uci iz zaporedja nagrad in kazni

2.4 OCENJEVANJE UCENJA

2.4.1 PRECNO PREVERJANJE

Poseben primer veckratnega 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 koncno 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. Izkase se, da A bolje napoveduje na ucnih podatkih B pa na testnih. Potem je B verjetno boljša hipoteza.

3 PREISKOVANJE

3.1 NEINFORMIRANI PREISKOVALNI ALGORITMI

3.1.1 ISKANJE V SIRINO

3.1.2 ISKANJE V GLOBINO

Izbojsave:

- 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  $O(bd)$

Boljše od iskanja v globino/sirino

3.1.4 DVOSMERNO ISKANJE

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

Motivacija:

Implemenatcija dvosmernega iskanja

- ciljno vozlišce 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)... Vozlišce (Si, Ei) je v dvosmernem prostoru ciljo vozlišce 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 - HEVRISTIKA

ideja: preiskovanje usmerjamo z dodatnim znanjem **hevrstika** je ocenitvena funkcija za obetavnost vozlišca

- **optimisticna/dopustna**:  $\forall n : h(n) \leq h^*(n)$  ( $h^*$  je optimalna ocena)

- **optimalna**:  $h(n) = h^*(n)$

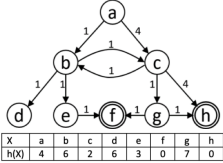
- **pesimisticna**:  $h(n) \geq h^*(n)$

3.2.2 A\*

A\* is informed version of **dijkstra** (uses heuristics and pq), ce h(dopustna)=**popolna in optimalna**

**Casovna zahtevnost** odvisna od hevrstike:  $E = (h^* - h)/h^*, O(b^{E \cdot d})$ , b-stopnja vejanja, d-globina optimalne resitve

**Prostorska zahtevnost problem** (hrani vsa vozlišca v spominu)



$f(n) = g(n) + h(n)$ , g(n) cena do vozlišca, h(n) hevrstika

Razvijamo dokler ne pridemo do ciljnega vozlišca

Razvijano	Generirana	Priority Queue
/	a(4)	[]
a	b(7) c(6)	[c(6), b(7)]
c	b'(11) g(12) h(8)	[b(7), h(8), b'(11), g(12)]
b	c'(4) d(8) e(5)	[c'(4), e(5), h(8), d(8), b'(11), g(12)]
...	...	...
<b>f</b>		

3.2.3 IDA\* (ITERATIVE DEEPENING A\*)

$f(n) = g(n) + h(n)$ , g(n)=cena poti do n

Meja	Razvijano	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
	<u>g</u>		

3.2.4 KAKOVOST HEVRISTICNIH FUNKCIJ

Kakovost h ocenimo z **številom generiranih vozlišc** ter **efektivnim faktorjem vejanja** (N vozlišc je algoritem general da je na globini d nasel resitev) Hocemo imeti dopustne hevrstike s **cim visjimi vrednostmi in sprejemljivo ceno** (casom izracuna)

Ce  $h_2(n) \geq h_1(n), \forall n$  potem  $h_2$  **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 pobočju grebena)

Reševanje iz lokalnih maksimumov:

- **koraki vstran**: ce ima naslednje stanje isto vrednost kriterijske funkcije, dovolimo premik v to stanje
- **stohastično** plezanje na hrib: iz množice boljših stanj, verjetnostno izberemo naslednje stanje (pri cemer upostevamo da imajo boljša stanja večjo verjetnost izbora)
- **naključni ponovni zagon**: večkrat pozeni plezanje na hrib iz naključnih stanj dokler ne najdes resitve

3.3.2 SIMULIRANO OHLAJANJE

algoritem ki izvirja iz metalurgije (ko je jeklo tekoče, so molekule v njem bolj gibljive; ko se ohlaja se strjuje in molekule 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

- ponavljaj do ustavitnega pogoja

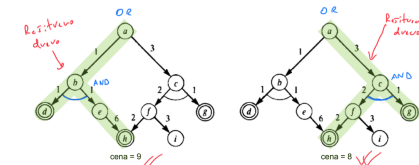
3.4 PREISKOVANJE GRAFOV AND/OR, NEDETERMINISTIČNO OKOLJE

Pomagajo reševati probleme z **dekompozicijo na manjše probleme** Uporabnost:

- princip deli in vladaj
- iskanje v nedeterminističnih 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

$H(N)$ ... dinamična hevrstična ocena

Postopek:

1. Razvij najcenejše vozlišce
  - ce list in končno (oznaci), preveri 3. korak, nadaljuj v 1.
  - ce list in ni končno (oznaci) vrednost vozlišca =  $\infty$
2. Posodobi vse predhodnike
  - v AND starih, cena starša =  $\sum$  sinov + povezava v
  - v OR starih, cena starša =  $\min(\text{sinovi}) + \text{povezava v}$

3. Končaj ko obstaja pot od začetnega vozlišca, po kateri v AND vozlišcih po vseh sinovih prides do cilja, v OR vozlišcih v vsaj enem

3.4.2 PREISKOVANJE V NEDETERMINISTIČNEM OKOLJU:

**Nedeterministična akcija** - ista akcija lahko obrodi različna ciljna stanja

Do resitve ni več **poti** temveč **drevesa** (uporablamo AND/OR grafe)

Vozlišca OR **možne akcije**, vozlišca AND **vejanja v možna stanja**, ki so rezultat nedeterminističnih 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 postopkom omejevanja možnosti 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 začetnega do končnega stanja

4.1 PLANIRANJE S SREDSTVI IN CILJI (STRIPS)

Agentu opisemo svet in postavimo fizikalne omejitve.

Ne zagotavlja optimalne resitve, obravnavamo le en cilj naenkrat (ko ga dosežemo, se lahko ostali izgubijo) = Sussmanova anomalija

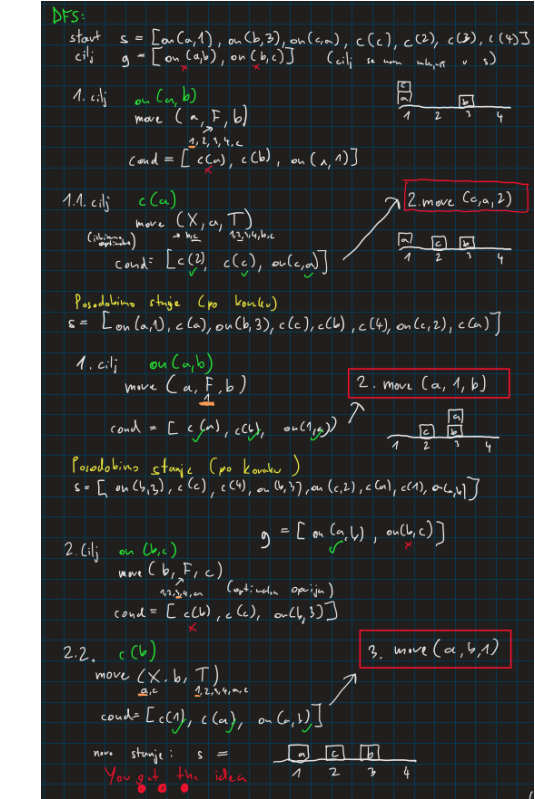
**Akcija** move(X, From, To)

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

Algoritem:

1. Izberi se neresen cilj iz množice CILJEV
2. Izberi akcijo, ki izbrani cilj doda v stanje
3. Omogoči izbrano akcijo (izpolni pogoje)
4. Izvedi akcijo (ki izpolni največ pogojev)
5. Ce obstajajo nereseni cilji  $\Rightarrow$  1.

**Primer dfs, zlaganje kock**



4.2 PLANIRANJE Z REGRESIRANJEM CILJEV (STRIPS)

Resitev za sussmanovo anomalijo

Začnemo v ciljih, regresiramo do začetka ( $G_i \subset S_0$ ):

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

$\rightarrow$  zactno\_stanje = [on(a,1), on(b,a), c(b), on(c,3), c(c)]

$\rightarrow$  hocemo da  $\text{zactno\_stanje} \subset G_i$

1.  $G_0 = [\text{on}(a,b), \text{on}(b,c)]$ 
  - **on(a,b)**:  $A_0 = \text{move}(a, \text{From}, b)$
  - From = 1
  - POGOJ:  $G_0 \cap \text{dels}(A_0) = \emptyset$  ✓
  - $G_1 = [\text{on}(a,b), \text{on}(b,c), \text{c}(a), \text{c}(b), \text{on}(a,1)] - [\text{c}(1), \text{on}(a,b)]$  ✓
2.  $G_1 = [\text{on}(b,c), \text{c}(a), \text{c}(b), \text{on}(a,1)]$ 
  - **c(a)**:  $A_1 = \text{move}(X, a, \text{To})$
  - X = c, To = 2
  - POGOJ:  $G_1 \cap \text{dels}(A_1) = \emptyset$  ✓
  - $G_2 = [\text{on}(b,c), \text{c}(a), \text{c}(b), \text{on}(a,1), \text{c}(c), \text{c}(2), \text{on}(c,a)] - [\text{c}(a), \text{on}(c,2)]$  X(protislovje)
  - **on(b,c)**:  $A_2 = \text{move}(b, \text{From}, c)$
  - From = 3
  - POGOJ:  $G_2 \cap \text{dels}(A_2) = \emptyset$  ✓
  - $G_2 = [\text{on}(b,c), \text{c}(a), \text{c}(b), \text{on}(a,1), \text{c}(c), \text{c}(b), \text{on}(b,3)]$  ✓
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 i, 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 pozni možen začetek (Latest Start)
  - $LS(Finish) = ES(Finish), \quad LS(A) = \min_{A < B} [LS(B) - Duration(A)]$

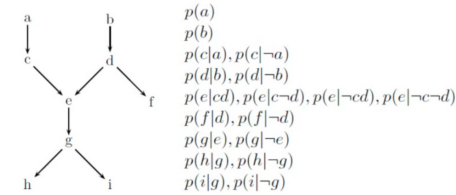
**rezerva(slack)**=LS-ES (**casovna rezerva**) **Algoritem** po **hevrstiki minimum slack** → na vsaki iteraciji ima prednost akcija ki ima izpolnjene predhodnike in najnižji slack, nato posodobi [ES in LS] za celotni graf in ponovi.

5 SKLEPANJE

5.1 BAYESOVSKA MREŽE

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

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

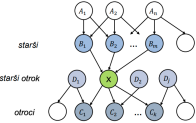


Pravila verjetnostnega sklepanja:

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

5.2 OVOJNICA MARKOVA

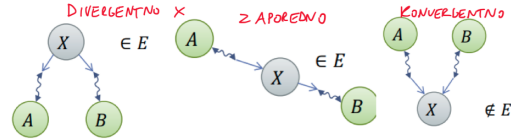
X je **neodvisno** od vseh ostalih ⇔ podani **starsi, otroci** in **starsi otrok**



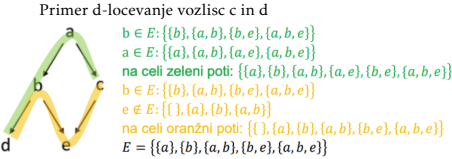
5.3 D-LOCEVANJE

A in B v mreži sta **neodvisni** ⇔ obstaja množica vozlišc E, ki d-locuje 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  
 $S_p = \cup_x(S_x)$  // množice, ki d-ločujejo samo na poti P  
(unija množic za vozlišča na poti)  
 $E = \cap_p S_p$  // množice, ki d-ločujejo v celi mreži  
(presek množic za vse možne poti)



**! pri konvergentnem izlocimo tudi vse naslednike X**



→  $P(d|ca)=P(d|a), P(d|cb)=P(d|b), P(d|cab)=P(d|ab),$

$P(d|cbe)=P(d|be), P(d|cabe)=P(d|abe)$