# 1 Uvod v Umetno inteligenco

## 1.1 Turingov test

Opazovalec po pogovru ne more lociti racunalnika od cloveka.

# 2 STROINO UCENIE

# 2.1 Problemski prostor, ocenjevanje znanja

## 2.2 EVALVIRANJE HIPOTEZ

Pomembni kriteriji:

- konsistentnost hipotez z primeri (ucnimi)
- splosnost (tocnost za nevidene primere)
- · razumljivost hipotez

Ocenjevanje uspesnosti pri klasifikaciji na podlagi njihove toc-

TP - true positive, FP - false positive, FN - false negative, TN - true negative

Klasifikacijska tocnost = 
$$\frac{TP + TN}{TP + TN + FP + FN} = \frac{TP + TN}{N}$$

Napaka 1. tipa = FP, napaka 2. tipa = FN

Obcutljivost/senzitivnost = 
$$TPR = \frac{TP}{TP + FN}$$

#### 2.3 Gradnia odlocitvenih dreves

**Informacijski prispevek**  $Gain(A) = I - I_{res}(A)$ , I=H(C)

$$I_{\text{res}} = -\sum_{v_i \in A} p_{v_i} \sum_{c} p(c|v_i) \log_2 p(c|v_i)$$

Za koliko se entropija zmanjsa po delitvi z Atributom A.

Razmerje inofrmacijskega prispevka atributa A:

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

#### 2.3.1 TDIDT (Top down induction decision tree) algoritem

Pozresen algoritem, ki lokalno izbira najbolsi atribut.

- kratkoviden algoritem
- 2.3.2 BINARIZACHA ATRIBUTOV

Aleternativa za resevanje problematike z vecvrednostnimi atributi: Primer: barve ∈ rdeca, rumena, zelena, modra

- Strategije, razbijemo v dve mnozici: - rdeca, rumena, zelena, modra
- rdeca, rumena, zelena, modra

Prednost: manjse vejanje drevesa.

#### 2.4 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>q</sub> apriorna verjetnost (domenski ekspert lahko pove)

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

k...stevilo vseh moznih razredov

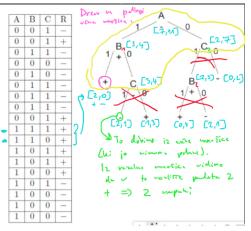
# 2.4.1 REP (REDUCED ERROR PRUNNING)

Dela dobro ce imamo veliko rezalno mnozico.

Obicajno uporabljamo relativno frekvenco za ocenjevanje verjet-

 $G(v) = \# napak_T - \# napak_T$ 

 $G(v) \ge 0 \Rightarrow$  rezemo podrevo



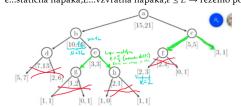
e(C) = 3

 $e_T = 2 + 3 = 5$ 

 $G(C) = 5 - 3 = 2 \ge 0 \rightarrow \text{rezemo}$ 

## 2.4.2 MEP (MINIMAL ERROR PRUNNING)

e...staticna napaka,E...vzvratna napaka, $e \le E \rightarrow$  rezemo poddrevo



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

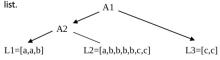
 $E_L(d) = 12/20 \cdot e_L(d_l) + 8/20 \cdot e_L(d_d) = \frac{12}{20} \cdot (1 - \frac{7+1}{12+2}) + \frac{8}{20}(1 - \frac{13+1}{20+2})$ 

#### 2.5 Ocenievanie uspesnosti modelov

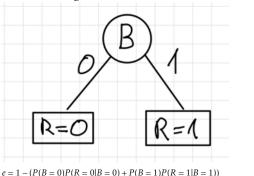
tocnost t ... verjetnost pravilnosti klasifikacije

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

k...stevilo vseh moznih razredov



 $t_{L1} = \frac{2+1}{3+3} = 0.5, t_{L2} = \frac{4+1}{7+3} = 0.5, t_{L3} = \frac{2+1}{2+3} = 0.6$ tocnost drevesa:  $t_D = 3/12 \cdot 0.5 + 7/12 \cdot 0.5 + 2/12 \cdot 0.6 = 0.5167$ 



## 2.6 OBRAVNANVA MANKAJOCIH ATRIBUTOV, NAVINI BAYESOV KLASI-FIKATOR

#### 2.6.1 NAIVNI BAYES

Ce poznamo razred, kam klasificiramo ce nepoznamo atributov:

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

 $c \dots razred, x_i \dots atributi$ 

Verjetnost::

$$P(C = c|x_1,...,x_n) = \frac{P(C = c)P(X_1 = x_i|C = c)P(X_2 = x_j|C = c)...}{P(X_1 = x_i)P(X_2 = x_j)...}$$

Primer moski: visina  $\geq 175$ , teza  $\geq 65$ , spol = M

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

## 2.6.2 Nomogragmi

Ciljni razred  $C = c_T$ 

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

# 2.7 K-najblizjih sosedov



# 3 Vrste ucenja

## 3.1 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 yi diskretna
- 2. Regresijski problemi y<sub>i</sub> zvezna

# 3.1.1 Lokalno utezena regresija

$$h(\vec{x}_{i}^{2}) = \frac{\sum_{i=1}^{k} w_{i} \cdot f(\vec{x}_{i}^{2})}{\sum_{i=1}^{k} w_{i}}, w_{i}(d)...uto$$

Α	В	С	dolžina	d(xiixi)	Wi	W:-f(~	$\partial$
0	0	0	9	4	415	915	
0	0	0	10	4	115	2	
0	1	1	9	2_	113	3	1. ( ) S. w. f(x)
0	2	0	12	2	113	4	N(X2) = 12
0	2	1	12	1	112	6	. 2 w.
1	0	0	12	3	1/4	3	$h(x_1) = \frac{\sum_{i=1}^{N} w_i \cdot f(x_1)}{\sum_{i=1}^{N} w_i}$ $= \frac{\frac{Ms}{20}}{\frac{2a}{4s}} = M.355$
1	0	0	15	3	114	15/4	<del>26</del> = 11.359
1	1	1	11	1	112	11/2	15
1	1	1	15	1	112	1512	•
1	1	1	9	1	112	912	
1	2	0	9	1	112	512	
1	2	1	12	0	1	12	
					76	1111	•
lokalno	uteženo reg	resijo želir	no napove	dati dolžino p	ostrviza		$\{A=1,B=2,C=1\}$ . Pri izračunu uporabi:
	ttansko razd		erjenje raze	dalj,			
iedrno	funkcijo $w_i$	1_					

## 3.1.2 Regresijska drevesa

Linearna regresija je poseben primer regresijskega drevesa. V listih regresijskega drevesa vcasih napovemo kar povprecno

# 3.2 Nenadzorovano ucenje (unsupervised learning)

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

## 3.2.1 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 najkrajse razdalje med primeroma iz razlicnih gruc.

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

Average-linkage: povezava med grucami je povprecna razdalja med primeroma iz razlicnih gruc.

### 3.2.2 K-MEANS

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

# 3.3 Spodbujevalno ucenje - reinforcement learning

Inteligentni agent se uci iz zaporedja nagrad in kazni

- 3.4 Ocenjevanje ucenja
- 3.4.1 Precno preverianie

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

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 boljsa hipoteza.

# 4 Preiskovanje

## NEINFORMIRANI PREISKOVALNI ALGORITMI

- 4.1.1 ISKANIE V SIRINO
- 4.1.2 ISKANJE V GLOBINO

Izboljsave:

· Iskanje s sestopanjem

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

# 4.1.3 ITERATIVNO POGLABLIANIE

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

- popolnost: Da
- optimalnost: Da
- casovna zahtevnost O(b<sup>d</sup>)
- prostorska zahtevnost O(bd)

Boljse od iskanja v globino/sirino

#### 4.1.4 DVOSMERNO ISKANIE

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)

# 4.1.5 CENOVNO - OPTIMALNO ISKANJE

- · posplositev iskanja v sirino (iskanje v sirino je optimalno, ce so cene vseh povezav enake 1)
- · dijkstra basically (sam do zadnga noda)
- https://stackoverflow.com/a/14587449

# 4.1.6 Primeriava algoritmov Kriterij sirino globino

4.2	Informirani preiskovalni algoritmi
4.2.1	HEVRISTICNO PREISKOVANJE

omejitvijo globine

ideja: preiskovanje usmerjamo z dodatnim znanjem (ocenitven funcija za obetavnost vozlisca)

hevristika je ocenitvena funkcija za obetavnost vozlisca

- optimisticna/dopustna:  $h(n) \le h^*(n)$  ( $h^*$  je optimalna ocena)
- optimalna:  $h(n) = h^*(n)$
- pesimisticna:  $h(n) \ge h^*(n)$

# 4.2.2 POZRESNO PREISKOVANJE/ GREEDY BEST-FIRST SEARCH

h(n) hevristicna ocena

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

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

A\* is informed version of dijkstra (uses heuristics and pg) 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 najvecja globina drevesa

#### 4.2.4 IDA\* (Iterative deepening A\*)

DFS with heuristics and iterative bound (value)

- podane so vrednost f(n) (= g(n) + h(n)) vozlišč simuliraj preiskovanje z IDA\* enerirana vozlišča
- terraria vozinska vozinska 1. literacija, meja=1: a/1, b/2, c/1, t/1, l/3, g/2
  2. Iteracija, meja=2: a/1, b/2, d/10, e/10, c/1, t/1, l/3, g/2, k/4
  3. Iteracija, meja=3: a/1, b/2, d/10, e/10, c/1, t/1, l/3, l/4, g/2, k/4
  4. Iteracija, meja=4: a/1, b/2, d/10, e/10, c/1, t/1, l/3, l/4

#### Ucinkovitost

- neucinkovit ce vozlisca raznolika f(n)
- · prednost: ne hrani vec vseh vozlisc kot A\*
- · optimalen: ce razvija v prioritetnem vrsntem redu, h(n) mora biti monotona|konsistentna (h(n) skos pada) (posledicno tudi dopustna)

$$h(n) \le c(n, n') + h(n')$$

(h naslednjega vozlisca manjsi ker je blizji cilja)

 $monotona \rightarrow dopustna (proti primer h(n) = 0)$ 

## 4.2.5 Kakovost hevristicnih funkcij

	7	2	4
ĺ	5		6
ĺ	8	3	1

Primer igra 8 ploscic

-h<sub>1</sub>: stevilo ploscic ki niso na pravem mestu (8)

-h<sub>2</sub>: vsota manhattanskih razdalj ploscic do pravega mesta(3+1+2+2+2+3+3+2=18)

Kakovost h ocenimo z:

iterativno poglatevalom getverimenih vskalisje

# z efektivnim faktorjem vejanja (koliko vozlisc N je algoritem generiral da je na globini d nasel resitev)

	**						
		število generiranih vozlišč			efektivni faktor vejanja		
Globina	IDS	A*(h₁)	A*(h <sub>2</sub> )	IDS	A*(h <sub>1</sub> )	A*(h <sub>2</sub> )	
2	10	6	3	2,45	1,79	1,79	
4	112	13	12	2,87	1,48	1,45	
6	680	20	18	2,73	1,34	1,30	
8	6384	39	25	2,80	1,33	1,24	
10	47127	93	39	2,79	1,38	1,22	
12	3644035	227	73	2,78	1,42	1,24	
14	?	539	113	?	1,44	1,23	
16	?	1301	211	?	1,45	1,25	
18	?	3056	363	?	1,46	1,26	
20	?	7276	676	?	1,47	1,27	
22	?	18094	1219	?	1,48	1,28	
24	2	20125	1011	2	4.40	1.00	

Vidimo  $h_2(n) \ge h_1(n) \forall n$  pravimo  $h_2$  dominira  $h_1$ 

# 4.3 Lokalno preiskovalni algoritmi

## 4.3.1 PLEZANIE 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)
- resevanje 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)

Resevanje iz lokalnih maksimumov:

- · koraki vstran: ce ima naslednje stanje isto vrednost kriterijske funkcie, dovolimo premik v to stanje
- stohasticno plezanje na hrib: iz mnozice boljsih stanj, verjetnostno izberemo naslednje stanje (pri cemer upostevamo da imajo boljsa stanja vecjo verjetnost izbora)
- nakljucni ponovni zagon: veckrat pozeni plezanje na hrib iz nakljucnih stanj dokler ne najdes resitve

#### 4.3.2 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 nakljucne sosede trenutnega stanja

- ce najdemo boljse stanje ga izberemo
- ce najdemo slabse stanje, ga izberemo z doloceno verjetnostjo
- verjetnost izbire neoptimalnega stanja s casom pada (nizanje temperature)

## 4.3.3 Lokalno iskanje v snopu

#### Algoritem:

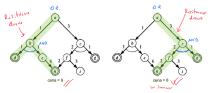
- v spominu hrani k aktualnih stanj namesto enega
- izberi k optimalnih stanj od sosedov aktualnih stanj
- ponavaljaj do ustavitnega pogoja

#### 4.4 Preiskovanje grafov AND/OR, nedeterministicno okolje

Pomagajo resevati probleme z dekompozicijo na manjse probleme Uporabnost:

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

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



## 4.4.1 AO\*

Vozlisce OR: Razvijamo najbolj obetavno poddrevo, dokler njegova cena ne preseze alternativnega poddrevesa Konec (AND vozlisca imajo v vsaki veji resitev, OR pa vsaj v eni)

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

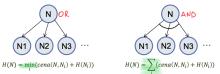
Vsako vozlisce N ima:

- lokalno (dinamicno) hevristicno oceno H(N)
- lokalno (dinamico) vrednost kriterijske funkcije F(N) G(N) cena od predhodnika do trenutnega vozlisca

$$F(N_i) = G(N_i) + H(N_i) = \mathbf{cena}(N_{i-1}, N_i) + H(N_i)$$

Dinamicna hevristicna ocena H(N) je **odvisna od tipa vozlisca**:

- · za liste:
- H(N) = h(n)
- F(N) = G(N) + H(N) = cena(stars,N) + h(n)
- · za notranja vozlisca:



#### 4.4.2 Preiskovanie v nedeterministicnem okoliu:

Nedeterministican akcija - ista akcija lahko obrodi razlicna ciljna

Do resitve ni vec poti temvec drevesa (uporbljamo AND/OR grafe) Vozsilca OR mozne akcije, vozlisca AND vejanja v mozna stanja, ki so rezultat nedeterministicnih akcij

## 4.5 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
- izvajamo s postokopom omejevanja moznozsti kandidatnih stanj

#### 4.6 IGRANJE IGER

4.6.1 Predstavitev problema

## 4.6.2 ALGORITEM MINIMAX

m globina - b

## 4.6.3 REZANIE ALFA-BETA

Akcija move(X, From, To)

5 PLANIRANJE

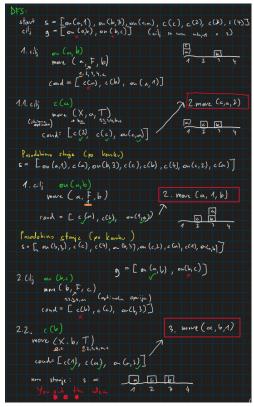
plan zaporedje akcij, ki pripelje od zacetnega do koncnega stanja

### 5.1 STRIPS

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

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

- 1. Izberi se neresen cilj iz mnozice CILJEV
- 2. Izberi akcijo, ki izbrani cilj doda v stanje
- 3. Omogoci izbrano akcijo (izpolni pogoje)
- 4. Izvedi akcijo (ki izopolni najvec pogojev)
- 5. Ce obstajajo nereseni cilji  $\Rightarrow$  1. Primer dfs, zlaganje kock



# 5.2 PLANIRANJE Z REGRESIRANJEM CILJEV

Resitev za sussmanovo anomalijo

Zacnemo v ciljih, regresiramo do zacetka ( $G_i \subset S_0$ ):

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

## PRIMER:

- $\rightarrow$  zactno\_stanje = [on(a,1), on(b,a), c(b), on(c,3), c(c)]
- $\rightarrow$  hocemo da zacetno\_stanje  $\subset G_i$
- 1.  $G_0 = [on(a,b), on(b,c)]$ 
  - on(a,b):  $A_0 = move(a, From, b)$
  - From = 1
  - POGOJ:  $G_0 \cap \text{dels}(A_0) = \emptyset \checkmark$
  - $G_1 = [on(a,b), on(b,c), c(a), c(b), on(a,1)] [c(1), on(a,b)] \checkmark$
- 2.  $G_1 = [on(b,c),c(a),c(b),on(a,1)]$ 
  - c(a):  $A_1 = move(X, a, To)$
  - X = c, To = 2
  - POGOJ:  $G_1 \cap \text{dels}(A_1) = \emptyset \checkmark$
  - $G_2 = [\underline{\text{on}(b,c)},c(a),c(b),\text{on}(a,1),\underline{c(c)},c(2),\text{on}(c,a)]$ -[c(a), on(c,2)] **X**(protislovje)
  - on(b,c):  $A_2 = move(b, From, c)$
  - From = 3
  - POGOJ:  $G_2 \cap \text{dels}(A_2) = \emptyset \checkmark$
  - $G_2 = [on(b,c),c(a),c(b),on(a,1),c(c),c(b),on(b,3)]$
- 3.  $G_2 = ...$

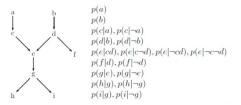
# 5.3 RAZPOREJANJE OPRAVIL

# 6 SKLEPANJE

#### 6.1 BAYESOVSKE MREZE

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

- Za vozlisca brez starsev verjetnosti  $P(v_i)$
- · Za vozlisca z starsi pogojne verjetnosti vseh kombinacij starsev



Pravila verjetnostnega sklepanja:

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