Diplomski seminar

Modeliranje pogojne neodvisnosti s pomočjo grafov

Jošt Gojkovič

Fakulteta za matematiko in fiziko

24. november 2022

Grafično modeliranje

- Grafični model ali verjetnostni grafični model je verjetnostni model, kjer z grafi izrazimo pogojno odvisnost med slučajnimi spremenljivkami
- Povezave med vozlišči predstavljajo odvistnost
- Če je na primer povezava med vozliščem *A* in *B*, to pomeni da je *A* odvisen od *B* in *B* od *A*.

2/12

• G(V, E) enostaven graf, torej nima večkratnih povezav in zank. Večinoma bodo vozlišča označena, torej bodo razdeljena v 2 skupini.

Množica vozlišč ima obliko

$$V = \Delta \cup \Gamma$$
 z $\Delta \cap \Gamma = \emptyset$

Pravimo, da so vozlišča v Δ diskretna, v Γ pa zvezna.

• Grafom z označenimi vozlišči pravimo označeni grafi

- Poln graf je graf, v katerem vsaka povezava povezuje par njegovih točk, oziroma kjer so vse točke povezane vsaka z vsako.
- Če je $A \subseteq V$, A inducira podgraf $G_A = (A, E_A)$, kjer je $E_A = E \cap (A \times A)$ dobljena iz G tako da ohranimo povezave z začetnim in končnim vozliščem v A.
- Podmnožica je polna, če inducira poln podgraf
- Polni podmnožici, ki je maksimalna oziroma se je ne da povečat, pravimo klika

- Če imamo povezavo $\alpha \longrightarrow \beta$, pravimo, da je α starš od β . Množica staršev vozlišča β je označena s $pa(\beta)$.
- Množico sosedov vozlišča α označimo z $ne(\alpha)$
- Oznaki pa(A) in ne(A) označujeta množico staršev in sosedov vozlišč v A, katera sama niso v A:

$$pa(A) = \bigcup_{\alpha \in A} pa(\alpha) \setminus A$$
$$ne(A) = \bigcup_{\alpha \in A} pa(\alpha) \setminus A$$

- $Meja\ bd(A)$ podmnožice vozlišč A je množica vozlišč v $V\setminus A$, ki so starši ali sosedi vozliščem v A. Torej $bd(A)=pa(A)\cup ne(A)$.
- *Zaprtje* množice *A* je $cl(A) = A \cup bd(A)$

- Množica $C \subseteq V$ je (α, β) -seperator, če vse poti od α do β sekajo množico C.
- $C \subseteq V$ separira A od B, če je (α, β) -seperator za vse $\alpha \in A$ in $\beta \in B$

Definicija

Trojica (A, B, C) disjunktnih podmnožic vozlišč neusmerjenega označenega garfa G tvori močno dekompozicijo grafa G, če je $V = A \cup B \cup C$ in velja naslednje:

- ① C separira A od B
- C je polna podmnožica množice V
- - Če pri enakih predpostavkah veljata samo 1. in 2. pogoj, potem trojica (A, B, C) tvori šibko dekompozicijo.
 - Pravimo, da (A, B, C) dekompozira G v komponenti $G_{A \cup C}$ in $G_{B \cup C}$

Pogojna neodvisnost

Definicija

Slučajni spremenljivki X in Y sta pogojno neodvisni pri dani spremenljivki Z če in samo če je pri dani vrednosti Z verjetnostna porazdelitev X enaka za vse vrednosti Y in verjetnostna porazdelitev Y je enaka za vse vrednosti X. Pišemo $X \perp\!\!\!\perp Y \mid Z$.

Za drisketne slučajne spremenljivke se ta pogoj prevede na:

$$P(X = x, Y = y \mid Z = z) = P(X = x \mid Z = z) \cdot P(Y = y \mid Z = z)$$

V primeru zveznih slučajnih spremenljivk:

$$X \perp\!\!\!\perp Y \mid Z \iff f_{XY\mid Z}(x,y\mid z) = f_{X\mid Z}(x\mid z) \cdot f_{Y\mid Z}(y\mid z)$$

 $\iff f_{XYZ}(x,y,z)f_{Z}(z) = f_{XZ}(x,z) \cdot f_{YZ}(y,z)$

Pogojna neodvisnost

Relacija $X \perp \!\!\! \perp Y \mid Z$ ima naslednje lastnosti:

(C1) če
$$X \perp\!\!\!\perp Y \mid Z$$
 potem $Y \perp\!\!\!\perp X \mid Z$;

(C2) če
$$X \perp\!\!\!\perp Y \mid Z$$
 in $U = h(X)$ potem $U \perp\!\!\!\perp Y \mid Z$;

(C3) če
$$X \perp\!\!\!\perp Y \mid Z$$
 in $U = h(X)$ potem $X \perp\!\!\!\perp Y \mid (Z, U)$;

(C4) če
$$X \perp\!\!\!\perp Y \mid Z$$
 in $X \perp\!\!\!\perp W \mid (Y, Z)$ potem $X \perp\!\!\!\perp (W, Y) \mid Z$.

V (C2) in (C3) je *h* neka merljiva funkcija na vzorčnem prostoru od *X*. Ob dodatnih predpostavkah velja še (treba vprašat)

(C5) če
$$X \perp\!\!\!\perp Y \mid Z$$
 in $X \perp\!\!\!\perp Z \mid Y$ potem $X \perp\!\!\!\perp (Y, Z)$

- Zanimivo je, če si predstavljamo relacije (C1) (C5) kot čisto formalne izraze v smislu, da niso nujno povezani z verjetnostjo, ampak kot lastnosti irelevance.
- Pomebmen primer modela irelevance je seperacija grafov:

Označimo $A \perp B \mid C \iff C$ separira A od B v G Potem ima seperacija grafov naslednje lastnosti:

(C1) če
$$A \perp B \mid C$$
 potem $B \perp A \mid C$;

(C2) če
$$A \perp B \mid C$$
 in $U \subseteq A$ potem $U \perp B \mid C$;

(C3) če
$$A \perp B \mid C$$
 in $U \subseteq B$ potem $A \perp B \mid (C \cup U)$;

(C4) če
$$A \perp B \mid C$$
 in $A \perp D \mid (B \cup C)$ potem $A \perp (B \cup D) \mid C$.

Če so še vse množice disjunktne, velja še analogno od C(5)

Markove lastnosti na neusmerjenih grafih

- Naj bo V množica vozlišč grafa G = (V, E)
- Naj bodo $(X_{\alpha})_{\alpha \in V}$ slučajne spremenljivke, ki zavzemajo vrednosti v verjetnostnih prostorih $(\mathcal{X}_{\alpha})_{\alpha \in V}$.
- Za $A \subseteq V$ naj bo $(\mathcal{X}_A) = \times_{\alpha \in A} \mathcal{X}_{\alpha}$ in $\mathcal{X} = \mathcal{X}_V$
- označimo $X_A = (X_\alpha)_{\alpha \in A}$
- Uporabimo kratko notacijo $A \perp\!\!\!\perp B \mid C$ za $X_A \perp\!\!\!\!\perp X_B \mid X_C$

10 / 12

Markove lastnosti na neusmerjenih grafih

Naj boG=(V,E) neusmerjen graf in naj bodo $(X_\alpha)_{\alpha\in V}$ slučajne spremenljive. Pravimo, da verjetnostna mera P na $\mathcal X$ zadošča:

(*P*) *Pairwise Markovi lastnosti* glede na *G* če je za vsak par nesosednjih vozlišč (α, β) :

$$\alpha \perp \!\!\! \perp \beta \mid V \setminus \{\alpha, \beta\}$$

(L) Lokalni Markovi lastnosti glede na G, če je za vsako vozlišče $\alpha \in V$:

$$\alpha \perp \!\!\!\perp V \setminus cl(\alpha) \mid bd(\alpha)$$

(G) Globalni Markovi lastnosti glede na G, če je za vsako trojico (A,B,S) disjunktnih podmnožic V, tako da S separira A od B v G:

$$A \perp \!\!\!\perp B \mid S$$

11 / 12

Trditev

Za vsak neusmerjen graf G in vsako verjetnostno porazdelitev na $\mathcal X$ velja:

$$(G) \Longrightarrow (L) \Longrightarrow (P)$$

Ob predpostavki, da za disjunktne podmnožice A, B, C in D velja

(1) če $A \perp\!\!\!\perp B \mid (C \cup D)$ in $A \perp\!\!\!\perp C \mid (B \cup D)$ potem $A \perp\!\!\!\perp (B \cup C) \mid D$

imamo naslednji izrek:

Izrek (Pearl in Paz)

Če je verjetnostna porazdelitev na \mathcal{X} taka, da velja (1) za disjunktne podmnožice A, B, C, D, potem

$$(G) \iff (L) \iff (P)$$