

# Hints for Solving Logic Problems \*

## (Tanácsok logikai feladványok megoldásához)†

Gordon S. Novak Jr.  
University of Texas at Austin

Az alábbi iránymutatások segítséget nyújtanak a szöveges logikai feladványok („story problems”) predikátumkalkulusban való formalizálásához és a problémák rezolúcióval való megoldásához. Az útmutatások követése remélhetőleg segít a gyakori hibák elkerülésében.

1. A termek (konstansok, változók és függvények) mindig objektumok, mégpedig abban az értelmezési tartományban, amely felett a formulákat felírjuk. A predikátumok pedig igaz/hamis tulajdonságai vagy relációi ezeknek az objektumoknak.
2. Jó ötlet, ha a predikátumok típusait is felírjuk, pl.  $VEZETI(x, y)$ , ahol  $x$  személy,  $y$  pedig egy autó. A predikátumok olyan használata, melyben nem megfelelő típusú objektum is szerepel, valószínűleg hibás, vagy nem része a megoldásnak.
3. A „minden”, „mindenki” vagy „bármely” kezdetű állítások átírása általában a  $\forall$  kvantort és a  $\rightarrow$  műveletet használja. A „van olyan”, „néhány” kifejezés pedig általában  $\exists$  és  $\wedge$  segítségével fordítható le.
4. Használjuk a valós életbeli tapasztalatainkat az állítások predikátumkalkulusba való átültetéséhez. Több lehetséges jó átírása lehet ugyanannak a mondatnak, de végül ugyanazt a klózhalmazt kell kapjunk eredményül. Például az „Egy macska se szeret egyetlen kutyát se” felírható, mint
  - $\forall x(MACSKA(x) \rightarrow \forall y(KUTYA(y) \rightarrow \neg SZERETI(x, y)))$ ;
  - $\forall x(MACSKA(x) \rightarrow \neg \exists y(KUTYA(y) \wedge SZERETI(x, y)))$ ;
  - $\neg \exists x(MACSKA(x) \wedge \exists y(KUTYA(y) \wedge SZERETI(x, y)))$ ;
  - $\neg \exists x \exists y(MACSKA(x) \wedge KUTYA(y) \wedge SZERETI(x, y))$ .

Ezek mindegyike ugyanazt a klózt adja:  $\neg MACSKA(x) \vee \neg KUTYA(y) \vee \neg SZERETI(x, y)$ .

5. A mondatok klóz formára átírása után olvassuk azokat vissza magyarul, hogy lássuk, ugyanazt a jelentést hordozzák-e: „Vagy  $x$  nem macska, vagy  $y$  nem kutya vagy  $x$  nem szereti  $y$ -t.”
6. Ha csak egy  $P(x)$  vagy  $\neg P(x)$  alakú literál alkot **önmagában** egy klózt, akkor az rossz, akár egy magyar mondat fordításakor, akár rezolúciós lépés során keletkezett. (Vegyük észre, hogy itt  $x$  univerzálisan kvantifikált változó; ha  $P(a)$  szerepel, ahol  $a$  konstans, az rendben.) E mögött az a megfontolás áll, hogy ha  $P(x)$  igaz, akkor  $P$  igaz minden objektumra, ezért nem lehet hasznos a rezolúcióban.

---

\*<http://www.cs.utexas.edu/users/novak/storyp.html>

†fordította Németh L. Zoltán

Képzeljük el, hogy minden egyes változó előfordulási közé vonalat húzunk, azaz pl.  $x$  minden előfordulását összekötjük egymással. Ekkor a klóznak (mint literálokból álló gráfnak) összefüggőnek kell lennie; ha bármely literál elérhetetlen a többiből, akkor az valószínűleg hibát jelez. Ezenfelül minden változónak legalább kétszer kell szerepelnie.

8. A Skolem-konstansoktól különböző konstansok általában számok, vagy a szövegben tulajdonnévvel jelölt objektumok, például: 3, *Jani*, *Szeged*. Ha egy köznevet írunk konstansként, az valószínűleg helytelen. Például: „Minden fiú szeret néhány kutyát” fordítható úgy, hogy  $\forall x(FIU(x) \rightarrow \exists y(KUTYA(y) \wedge SZERETI(x, y))$ , de így nem:  $\forall x(FIU(x) \rightarrow SZERETI(x, kutya))$ . Vegyük észre, hogy az utóbbi formulában semmi sem biztosítja, hogy a *kutya* konstans valóban egy kutya.
9. Bármikor, ha Skolem-konstansot vagy Skolem-függvényt vezetünk be, annak újnak kell lennie. Megállapodás szerint a Skolem-konstansokat  $a, b, c, \dots$  a Skolem-függvényeket  $f, g, h, \dots$  módon szoktuk jelölni.
10. Különböző Skolem-konstansok vagy függvények nem egyesíthetők. Ha olyan szituáció adódna, amiben erre lenne szükség, ne tegyük! Ehelyett használjuk ezt az információt arra, hogy a hibát megkeressük: az egyik Skolem-konstans vagy függvény helyett univerzálisan kvantifikált változó kellene, hogy szerepeljen.
11. Bizonyos gyakori minták klóz formáit ránézésre is megállapíthatjuk. „Minden  $P$  az  $Q$ ” úgy fog kinézni, klóz alakban, hogy  $\neg P(x) \vee Q(x)$ . Általánosabban: „Minden  $P$ , mely  $R$  és  $S$  és  $\dots$ , az  $Q$ .” fordítása:  $\neg P(x) \vee \neg R(x) \vee \neg S(x) \vee \dots \vee Q(x)$ .
12. Azok az állítások, melyek következmény részében „és” szerepel több klózt fognak szolgáltatni. Például, „Minden macska puha és borzas” eredménye az alábbi két klóz:
  1.  $\neg MACSKA(x) \vee PУHA(x)$ ;
  2.  $\neg MACSKA(x) \vee BORZAS(x)$ .
13. Használjunk bátran zárójeleket, hogy az algebrai átalakítások során a hibákat elkerüljük. Például a konklúzió tagadásának leírásakor,
  1. Írjuk le a konklúziót pozitív alakban.
  2. Tegyük nagy szögletes zárójelbe.
  3. Írjunk a zárójel elé egy tagadás jelet.
14. A „Ha [...] akkor [...]” szerkezetet úgy fordítuk, hogy  $[[...] \rightarrow [...]]$ . Használjuk a zárójeleket, hogy az átalakítások helyességét megkönnyítsük.
15. Ha a konklúzió alakja „Ha *Feltétel*, akkor *Eredmény*”, akkor egyszerűsíthetjük azzal, hogy
  1. *Feltétel*-t, mint további pozitív állítást az axiómákhoz adjuk.
  2. Tagadjuk az *Eredmény*-t.

Ellenőrzés: „Ha  $F$  akkor  $E$ ”, átírva:  $[F \rightarrow E]$ , mely negálva  $\neg[F \rightarrow E] \equiv \neg[\neg F \vee E] \equiv F \wedge \neg E$ . Itt  $E$ -nek és  $F$ -nek nem lehet közös változója, hogy így külön választhassuk őket.
16. Használjuk a valós életből való ismereteinket útmutatásként a rezolúció lépéseinek megtervezésében, hogy a keresés rövid ideig tartson. Használjuk a *támogató halmaz* (set of support) stratégiát, (használjuk a konklúzió tagadásának klózeit, mely gyakran konstansokat tartalmaz) és az *egységklóz startégiát* (unit preference) (a rezolvenst lehetőleg a rövidebb klózzal képezzük).