به نام هستی بخش هوش مصنوعی و سیستمهای خبره نیمسال اول1400-1401



مدرس: دکتر مهرنوش شمسفرد تاریخ تحویل: تمرین سری ششم دانشکده مهندسی و علوم کامپیوتر

1. صحیح یا غلط بودن گزارههای زیر را با ذکر دلیل بنویسید.

الف) یک جمله (Sentence) ارضا پذیر (Satisfiable) است؛ اگر و تنها اگر، در در هر مدلی از جهان صحیح باشد.

پاسخ: نادرست. اگر تفسیری از جهان وجود داشته باشد که این جمله تحت آن صحیح باشد؛ ارضا شدنی است. عبارتی که در سوال ذکر شده، تعریف جمله valid (تاتولوژی) است.

ب) یک پایگاه دانش (KB) استلزام(Entail) میکند جمله ای مثل α را؛ اگر و تنها اگر، مدلی وجود داشته باشد که تمام جملات پایگاه دانش به علاوه جمله α را، ارضا کند.

پاسخ: نادرست. هر مدلی که تمام جملات پایگاه دانش را ارضا کند، باید بتواند جمله α را هم ارضا کند تا بتوان گفت که KB استلزام میکند α را.

پ) استدال با زنجیره عقبرو (backward-chaining)، همیشه کامل(complete) است.

یاسخ: نادرست. backward-chaining روی یایگاه دانشی که تمام جملاتش horn clause باشند، کامل است.

ت) اگر KB نمایانگر یک پایگاه دانش یکنواخت (monotonic) باشد و α و β جملات بازنمایی شده با منطق باشند و جمله β

یک جمله همیشه نادرست (Contradiction) باشد، آنگاه نتیجهگیری زیر، درست است:

if $KB \models \alpha$ then $KB \land \beta \models \alpha$

ث) زنجير پيشرو (forward-chaining) هميشه sound است.

پاسخ: درست.

ج) هر عبارت معين (definite clause) لزوماً يک عبارت هورن (horn clause) محسوب ميشود.

پاسخ: درست. عبارت هورن، حداكثر يك ليترال مثبت دارد و عبارت معين، دقيقا يك ليترال مثبت. بنابراين ميتوان گفت يك عبارت معين هميشه ميتواند عبارت هورن درنظر گرفته شود اما بر عكس آن لزوما برقرار نيست.

2. جملات زیر را ابتدا با استفاده از منطق مرتبه اول(FOL) بازنمایی کنید. سپس با استفاده از رزولوشن با برهان خلف(Resolution by refutation)، حکم را ثابت کنید.

الف) همه گردوها گرد هستند.

ب) اینطور نیست که هرچیز گردی، خوردنی باشد.

 $\forall x \; \text{Nut}(x) \Rightarrow \text{Circular}(x)$

```
\neg(\forall \ y \ \mathsf{Circular}(y) \Rightarrow \mathsf{Edible}(y))
                                                                                                ب) همه گردوها، خوردنی هستند.
\forall z \ \mathsf{Nut}(z) \Rightarrow \mathsf{Edible}(z)
                                             حکم: اینطور نیست که هرچیز گردی، گردو باشد. (هر گردی، گردو نیست ن)
\neg(\forall t \; Circular(t) \Rightarrow Nut(t))
                                                                                            نوشتن جملات به فرم CNF:
                                                                                                                               الف)
 1) \neg Nut(x) \lor Circular(x)
                                                                                                                                (ب
     \neg [\forall y \ \mathsf{Circular}(y) \Rightarrow \mathsf{Edible}(y)] \equiv \exists y \ \neg [\mathsf{Circular}(y) \Rightarrow \mathsf{Edible}(y)] \equiv
     \exists y \ Circular(y) \land \neg Edible(y)]
                                                                                                          استفاده از ثابت اسكولم:
     Circular(s_0) \land \neg Edible(s_0)
2) Circular(s_0)
3) \neg Edible(s_0)
                                                                                                                                پ)
 4) \neg Nut(z) \lor Edible(z)
                                                                                       نقیض حکم: هرچیز گردی، گردو است.
      \forall t \ Circular(t) \Rightarrow Nut(t)
                                                                                                  تبدیل نقیض حکم به فرم CNF:
 5) \neg Circular(t) \lor Nut(t)
                                                                                                      استفاده از رزولوشن:
 6) \xrightarrow{1,5} \{x/t\} Circular(t) \vee \neg \text{Circular}(t)
 7) \xrightarrow{6,5} Nut(t) \vee \neg Circular(t)
 8) \xrightarrow{7,4} \quad \{t/z\} \qquad \neg Circular(z) \lor Edible(z)
 9) \xrightarrow{8,2} \{z/s_0\} Edible(s_0)
 10) \xrightarrow{9,3} {}
                                                            به تهی رسیدیم، بنابراین نقیض حکم نادرست، و حکم درست است.
                                                                       3. جملات زیر را با منطق مرتبه اول بازنمایی کنید.
                                                                                    الف) زهرا دقیقا یک دوست صمیمی دارد.
  \exists x \ Person(x) \land Friend(Zahra, x) \land [\forall y \ Person(y) \land Friend(Zahra, y) \implies y = x]
                                                                                  ب) ز هر احداکثر یک دوست صمیمی دارد.
```

 $\forall x, y \ Person(x) \land Friend(Zahra, x) \land Friend(Zahra, y) \implies y = x$

پ) زهرا حداقل یک دوست صمیمی دارد.

 $\exists x \ Person(x) \land Friend(Zahra, x)$

ت) بالاترین نمره در کلاس A، همیشه از بالاترین نمره در کلاس B، بالاتر است.

یک تابع با نام MaxScore و یک predicate با نام IsGrater تعریف میکنیم. تابع MaxScore دارای یک آرگومان است. این تابع، نام کلاس را به عنوان ورودی گرفته و بالاترین نمره در آن کلاس را به عنوان خروجی برمی گرداند.

و predicate با نام IsGrater، دو آرگومان دارد که درصورتی که آرگومان اول، از آرگومان دومش بزرگتر باشد، true و در غیر اینصورت، false برمیگرداند.

IsGrater(MaxScore(A), MaxScore(B))

ث) بسر عمهی یک نفر، بسر خواهر بدرش است.

 $\forall x, y \ [\exists z, k \ Father(z, x) \land Sister(k, z) \land Son(y, k)] \Leftrightarrow (y, x)$ ېس عمه

4. گزارههای زیر با منطق مرتبه اول بازنمایی شدهاند، آنها را به زبان فارسی بازنویسی کنید.

1) $\forall x \ \exists y \ [(person(x) \land NationalID(x, y)) \land (\forall z \ person(z) \land NationalID(z, y) \Rightarrow z = x)]$

هر كد ملى، دقيقا متعلق به يك نفر است. (كد ملى هر كس با ديگرى متفاوت است)

2) $\forall x \exists y [(person(x) \land NationalID(x, y)) \land (\forall z NationalID(x, z) \Rightarrow z = y)]$

هر کسی، یک و فقط یک کد ملی دارد.

- 5. عبارت (F(x, X, p(x), p(X)) با كدام عبارت(ها) زير، قابل يكسانسازى (unify كردن) است؟ اگر عبارتى قابل unify كردن با عبارت سوال بود، فرآيند يكسانسازى را انجام دهيد و اگر نبود، مشخص كنيد كه الگوريتم unification در كدام مرحله fail مىكند.
- **0)** F(x, X, p(x), p(X))
- **1)** F(x, x, x, x) /

یکسانسازی آرگومان اول:

بكسان هستند

بكسان سازى آرگومان دوم:

 $\xrightarrow{\{x/X\}} F(X,X,X,X)$

يكسانسازي آرگومان سوم:

 $\xrightarrow{\{x/X, X/p(x)\}}$ fail!

در این مرحله، باید X با p(x) را unify کنیم، ولی از آنجایی که هیچیک از آنها، متغیر نیست، الگوریتم Fail ،unify میکند.

2) F(x, y, z, x) ✓

یکسان سازی آرگومان اول: بکسان هستند

بكسانسازي آرگومان دوم:

حال در این مرحله، باید x با p(x) را unify کنیم، ولی از آنجایی که متغیر (x) در دیگری (p(x)) وجود دارد، الگوریتم unify،

Fail میکند.

6) F(x, y, x, z) **/**

به دلیل مشابه قبلی، برای unify کردن سومین آرگومان (unify کردنِ x با (p(x))، الگوریتم Fail ،unify میکند.

7) F(x, y, p(z), x) ✓

یکسانسازی آرگومان اول:

بكسانسازي آرگومان دوم:

 $\xrightarrow{\{y/x\}} F(x,x,p(z),x)$

یکسانسازی آرگومان سوم:

برای یکسان سازی آرگومان سوم، می بینیم که آرگومان سوم این عبارت و عبارت سوال، هر دو predicate هستند. و p(x) و predicate و p(x) و predicate و p(x) و

$$\xrightarrow{\{y/x, z/x\}} F(x,x,p(x),x)$$

يكسانسازى آرگومان چهارم:

 $\xrightarrow{\{y/x, z/x, x/p(X)\}} F(p(X),p(X),p(p(X)),p(X))$

پینوشت: حروف کوچک، متغیر بوده و حروف بزرگ، ثابت هستند.

- 6. جملات زیر را ابتدا با منطق مرتبه اول بازنمایی کنید و سپس با استفاده از رزولوشن با برهان خلف (Resolution) جملات زیر را ابتدا کردن پاسخ، نیاز به استفاده اور برای پیدا کردن پاسخ، نیاز به استفاده از عبارتهای بیشتری دارید، میتوانید آنها را اضافه کنید و با کمک آنها مسئله را حل کنید.)
 - الف) على يدر امين است.

1) Father(Ali, Amin)

ب) امیر بر ادر امین است.

2) Brother(Amir, Amin)

پ) مینا، خواهر علی است.

3) Sister(Mina, Ali)

ت) آرش برادر مینا است.

4) Brother(Arash, Mina)

ث) شیرین، مادر بزرگ (یدری) امیر است.

فرض میکنیم منظور از predicate با نام GrandMother، مادربزرگ پدری ست.

5) GrandMother(Shirin, Amir)

ج) سارا همسر آرش است.

6) Wife(Sara, Arash)

حكم: مادرشو هر سارا، چه كسى است؟

7) Mother-in-law(Sara, x)

عبارات اضافهتر:

```
A) \forall x, y, z Wife(x, z) \land Mother(y, z) \Longrightarrow Mother-in-law(x,y)
B) \forall x, y, z Mother(x, z) \land Mother(z, y) \Longrightarrow GrandMother(x,y)
C) \forall x, y, z Brother(x,y) \land Sister(y,z) \Longrightarrow Brother(z,y)
D) \forall x, y, z \text{ Mother}(x,y) \land \text{Brother}(y,z) \Longrightarrow \text{Mother}(x,z)
E) \forall x, y, z \; \text{Mother}(x,y) \land \text{Sister}(y,z) \Longrightarrow \; \text{Mother}(x,z)
F) \forall x, y, z \text{ GrandMother}(x,y) \land \text{Father}(z,y) \Longrightarrow \text{Mother}(x,z)
G) \forall x, y, z Brother(x,y) \wedge Father(z,y) \Longrightarrow Father(z, x)
                                                                                            نوشتن عبارات اضافهتر به فرم CNF:
A) \forall x, y, z \text{ Wife}(x, z) \land \text{Mother}(y, z) \implies \text{Mother-in-law}(x, y) \equiv
      \forall x, y, z \neg [Wife(x, z) \land Mother(y, z)] \lor Mother-in-law(x,y) \equiv
      \forall x, y, z \neg Wife(x, z) \lor \neg Mother(y, z) \lor Mother-in-law(x,y)
8) \negWife(x, z) \lor \negMother(y, z) \lor Mother-in-law(x,y)
B) \forall x, y, z \text{ Mother}(x, z) \land \text{Mother}(z, y) \implies \text{GrandMother}(x, y) \equiv
     \forall x, y, z \neg [Mother(x, z) \land Mother(z, y)] \lor GrandMother(x, y) \equiv
     \forall x, y, z \neg Mother(x, z) \lor \neg Mother(z, y) \lor GrandMother(x, y)
9) \negMother(x, z) \lor \negMother(z, y) \lor GrandMother(x,y)
C) \forall x, y, z \; Brother(x,y) \; \land \; Sister(y,z) \Longrightarrow Brother(z,y) \equiv
     \forall x, y, z \neg [Brother(x, y) \land Sister(y, z)] \lor Brother(z, y) \equiv
                \forall x, y, z \neg Brother(x, y) \lor \neg Sister(y, z) \lor Brother(z, y)
 10) \negBrother(x, y) \lor \negSister(y, z) \lor Brother(z, y)
D) \forall x, y, z \text{ Mother}(x, y) \land \text{Brother}(y, z) \Longrightarrow \text{Mother}(x, z) \equiv
     \forall x, y, z \neg [Mother(x, y) \land Brother(y, z)] \lor Mother(x, z) \equiv
     \forall x, y, z \neg Mother(x, y) \lor \neg Brother(y, z) \lor Mother(x, z)
11) \negMother(x, y) \lor \negBrother(y, z) \lor Mother(x, z)
E) \forall x, y, z \; \text{Mother}(x,y) \land \text{Sister}(y,z) \Longrightarrow \; \text{Mother}(x,z) \equiv
     \forall x, y, z \neg [Mother(x, y) \land Sister(y, z)] \lor Mother(x, z) \equiv
     \forall x, y, z \neg Mother(x, y) \lor \neg Sister(y, z) \lor Mother(x, z)
12) \negMother(x, y) \lor \negSister(y, z) \lor Mother(x,z)
F) \forall x, y, z GrandMother(x,y) \wedge Father(z,y) \Longrightarrow Mother(x,z) \equiv
     \forall x, y, z \neg [GrandMother(x, y) \land Father(z, y)] \lor Mother(x, z) \equiv
     \forall x, y, z \neg GrandMother(x, y) \lor \neg Father(z, y) \lor Mother(x, z)
13) \negGrandMother(x, y) \lor \negFather(z, y) \lor Mother(x,z)
G) \forall x, y, z Brother(x,y) \wedge Father(z,y) \Longrightarrow Father(z, x) \equiv
     \forall x, y, z \neg [Brother(x, y) \land Father(z, y)] \lor Father(z, x) \equiv
     \forall x, y, z \neg Brother(x, y) \lor \neg Father(z, y) \lor Father(z, x)
```

```
14) \negBrother(x, y) \lor \negFather(z, y) \lor Father(z, x)
```

استفاده از رزولوشن:

```
1) Father(Ali, Amin)
```

8)
$$\neg$$
Wife(x, z) $\lor \neg$ Mother(y, z) \lor Mother-in-law(x,y)

9)
$$\neg$$
Mother(x, z) $\lor \neg$ Mother(z, y) \lor GrandMother(x,y)

10)
$$\neg$$
Brother(x, y) $\lor \neg$ Sister(y, z) \lor Brother(z, y)

11)
$$\neg$$
Mother(x, y) $\lor \neg$ Brother(y, z) \lor Mother(x,z)

12)
$$\neg$$
Mother(x, y) $\lor \neg$ Sister(y, z) \lor Mother(x,z)

13)
$$\neg$$
GrandMother(x, y) $\lor \neg$ Father(z, y) \lor Mother(x,z)

14)
$$\neg$$
Brother(x, y) $\lor \neg$ Father(z, y) \lor Father(z, x)

15)
$$\xrightarrow{13,5} \{x/Shirin, y/Amir\} \rightarrow \neg Father(z, Amir) \lor Mother(Shirin,z)$$

16)
$$\xrightarrow{15,14} \frac{\{x/Amir\}}{} \neg Brother(Amir, y) \lor \neg Father(z, y) \lor Mother(Shirin,z)$$

17)
$$\xrightarrow{16,2} \{y/Amin\} \rightarrow \neg Father(z, Amin) \lor Mother(Shirin,z)$$

18)
$$\xrightarrow{17,1} \{z/Ali\}$$
 Mother(Shirin, Ali)

19)
$$\xrightarrow{3,10} \{y/Mina, z/Ali\} \rightarrow \neg Brother(x, Mina) \lor Brother(Ali, y)$$

20)
$$\xrightarrow{\{x/Arash\}}$$
 Brother(Ali, Arash)

21)
$$\xrightarrow{20,1 \ 1} \quad \{y/Ali, \ z/Arash\} \rightarrow \neg Mother(x, Ali) \lor Mother(x, Arash)$$

22)
$$\xrightarrow{21,18}$$
 $\{x/Shirin\}$ Mother(Shirin, Arash)

23)
$$\xrightarrow{22.8} \{y/Shirin, z/Arash\} \rightarrow \neg Wife(x, Arash) \lor Mother-in-law(x, Shirin)$$

24)
$$\xrightarrow{23,6} {\{x/Sara\}}$$
 Mother-in-law(Sara, Shirin)

بنابراین، شیرین مادر شوهر سارا است.