# Pengantar Intelijensia buatan

Pertemuan 13 FIRST ORDER LOGIC

# What's wrong with Prepositional Logic ??

 Untuk menyelesaikan suatu permasalahan kita membutuhkan banyak prepositional logic. Banyak sekali...

# Why ??

- Inti permasalahannya adalah bahwa prepositional logic tidak bisa memodelkan relasi.
- Itulah sebabnya kita menggunakan FOL ...

# FOL (First Order Logic)

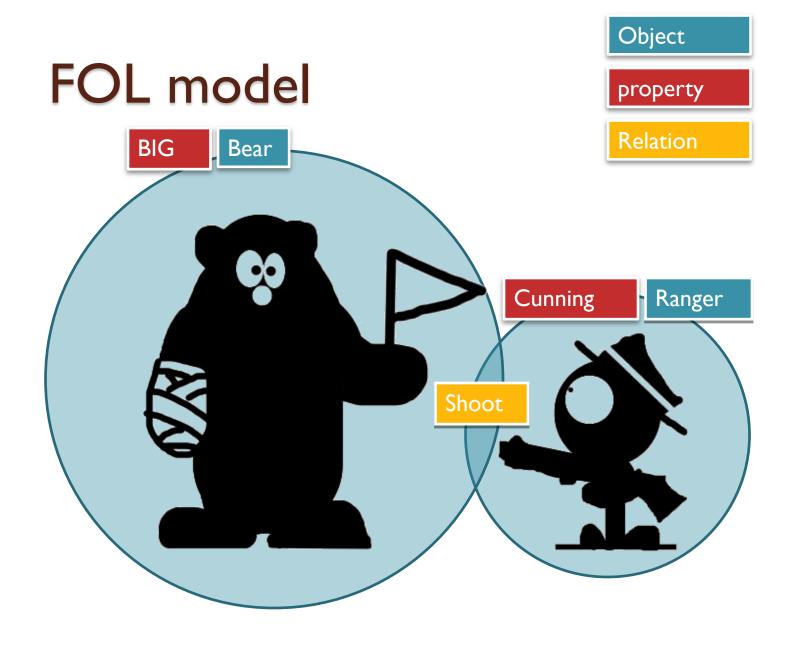
 First Order logic adalah salah satu bentuk knowledge representation language

 First order logic memodelkan dunia menjadi banyak object yang masing masing memiliki property yang berbeda dan relasi relasi yang mungkin ada diantaranya yang bisa merupakan fungsi

# Object, properties, and relation

- The BG Bear smash my bike.
- My bike is BROKEN
- The forest ranger saves my life
- The forest ranger shoot the bear ARM

• Object relation PROPERTIES.



# FOL syntax

Constants
Predicates
Function
Variable
Connectives
Equality
Quantifiers

Bear, Ranger, bike,.....

Brother, >, Big, Cunning,...

Sqrt(), Shoot(),...

x, y, a, b,....  $\land,\lor,\neg,\Rightarrow,\Leftrightarrow$  =  $\forall$ ,  $\exists$ 

# Syntax and Semantic

```
<Sentence> := <AtomicSentence>
                    <Sentence> <Connective> <Sentence>
                     <Quantifier> <Variable>,... <Sentence>
                     <Sentence>
                    (<Sentence>)
<Atomic Sentence> := <Predicate>(<Term>,...)
                   | <Term> = <Term>
<Term> := <Function>(<Term>,...)
                     <Constant>
                    <Variable>
<Connective> := ^ | v | <=> | =>
  <Quantifier> := \forall \mid \exists
  <Constant> := Martin | 59302 | Cat | X | ...
  <Variable> := a | x | s | ...
  <Pre><Pre>dicate> := Before | Likes | Raining | Fails | ...
  <Function> := Father | Hairof | 304gradefor | ...
```

#### Atomic sentences

Atomic sentence =  $predicate (term_1,...,term_n)$ or  $term_1 = term_2$ 

Term =  $function (term_1,...,term_n)$ or constant or variable

 Atomic sentence bernilai benar jika relasi yang ditunjukkan oleh simbol predikat sesuai dengan obyek yang ditunjukkan oleh argumen/term-nya.

E.g.,
Brother(KingJohn,RichardTheLionheart)
Married(FatherOf(Richard), MotherOf(KingJohn)))

### Complex sentences

 Complex sentences dibuat dari gabungan atomic sentences menggunakan connectives

$$\neg S$$
,  $S_1 \land S_2$ ,  $S_1 \lor S_2$ ,  $S_1 \Rightarrow S_2$ ,  $S_1 \Leftrightarrow S_2$ ,

#### E.g.

```
Sibling(KingJohn,Richard) \Rightarrow Sibling(Richard,KingJohn)
Brother(KingJohn,RichardTheLionheart) \Rightarrow
Married(FatherOf(Richard), MotherOf(KingJohn)))
>(1,2) \lor \leq (1,2)
>(1,2) \land \neg >(1,2)
```

### Universal Quantifier



$$\forall$$
 < var >< sentence >

Semua mahasiswa maranatha pintar

$$\forall x, Univ(x, maranatha) \rightarrow Smart(x)$$

Pernyataan di atas dikatakan benar jika pernyataan tersebut benar untuk semua kemungkinan x yang ada.,atau dengan kata lain pernyataan diatas ekivalent dengan gabungan semua pernyataan dengan instansiasi x

 $Univ(A, maranatha) \rightarrow Smart(A)$ 

 $\land Univ(B, maranatha) \rightarrow Smart(B)$ 

 $\land Univ(C, maranatha) \rightarrow Smart(C)$ 

 $\wedge \dots$ 

#### Common mistakes

Biasanya ⇒ adalah penghubung yang umumnya digunakan untuk ∀

Kesalahan umum yang perlu dihindari adalah menggunakan ∧ dengan ∀:

Contoh:

 $\forall x \ Univ(x, maranatha) \land Smart(x)$ 

Jadi memiliki arti semua orang beruniversitas di maranatha dan semua orang pintar

# Existential quantifier

 $\exists < \text{var} > < sentence >$ 



Ada mahasiswa maranatha yang pintar

 $\exists x, Univ(x, maranatha)^{\ }Smart(x)$ 

Pernyataan di atas dikatakan benar jika pernyataan tersebut benar untuk minimal I kemungkinan x yang ada

 $Univ(A, maranatha) \rightarrow Smart(A)$ 

- $\vee Univ(B, maranatha) \rightarrow Smart(B)$
- $\vee Univ(C, maranatha) \rightarrow Smart(C)$

V...

#### Common mistakes

Biasanya ∧ adalah penghubung yang umumnya digunakan untuk ∃

Kesalahan umum yang perlu dihindari adalah menggunakan ⇒ dengan ∃:

Misalnya:

 $\exists x \; Univ (x, Maranatha) \Rightarrow Smart (x)$ 

yang benar bahkan jika ada seseorang yang tidak berkuliah di Maranatha

#### **FOL Sentences**

Semua bebek bisa berenang

```
\forall x \ bebek(x) \Rightarrow berenang(x)
```

A baby toy is a toy played by a baby

```
\forall x, y \; Toy(x) \land Baby(y) \land Play(y, x) \Rightarrow BabyToy(x)
```

Ada Tanaman yang berduri

```
\exists x \ Tanaman(x) \land Berduri(x)
```

Penguins are birds that can not fly

$$\forall x \ Penguin(x) \Rightarrow bird(x) \land \neg fly(x)$$

### Exercise (I)

- Kucing adalah mamalia
  - $\forall x$ . Kucing(x)  $\rightarrow$  Mamalia(x)
- SBY adalah pejabat tinggi di suatu negara
  - ∃x. PejabatTinggi(SBY) ^ Negara(x)
- Setiap orang mencintai seseorang
  - $\forall x \exists y$ . Mencintai(x, y)
- Seorang cucu adalah anaknya dari anak
  - ∀x ∀y. x = Cucu(y) ↔ ∃z. x = Anaknya(z) ^ z = Anaknya(y)

## Exercise (II)

- Tidak ada seorangpun yang mencintai Udin
  - ∀x. ¬Mencintai(x, Udin)
  - ¬∃x. Mencintai(x, Udin)
- Semua orang memiliki ayah
  - ∀x ∃y. Ayah(y, x)
- Semua orang memiliki ayah dan ibu
  - $\forall x \exists y \exists z$ . Ayah $(y, x) \land Ibu(z, x)$
- Siapapun yang memiliki ayah pasti memiliki ibu
  - $\bullet \ \forall x [[\exists y. \ Ayah(y, x)] \rightarrow [\exists y. \ Ibu(y, x)]]$

## Properties of Quantifier

```
\forall x \ \forall y is the same as \forall y \ \forall x (why??)
\exists x \exists y is the same as \exists y \exists x (why??)
\exists x \ \forall y \ \text{ is not the same as } \forall y \ \exists x
\exists x \ \forall y \ Loves(x,y)
"There is a person who loves everyone in the world"
\forall y \; \exists x \; Loves(x,y)
"Everyone in the world is loved by at least one person"
Quantifier duality: each can be expressed using the other
\forall x \; Likes(x, IceCream) \quad \neg \exists x \; \neg Likes(x, IceCream)
\exists x \ Likes(x, Broccoli) \neg \forall x \ \neg Likes(x, Broccoli)
```

## Terminological fact

**Disjointness**: menyatakan satu predikat menegasikan predikat yg lain e.g.  $\forall x \; Man \; (x) \Rightarrow \neg Woman \; (x)$ 

**Subtypes**: specialization

e.g. 
$$\forall x$$
 Surgeon  $(x) \Rightarrow$  Doctor  $(x)$ 

#### **Exhaustiveness:**

e.g. 
$$\forall x \; Adult(x) \Rightarrow (Man(x) \vee Woman(x))$$

#### Symmetry:

e.g. 
$$\forall x, y$$
 Sibling  $(x, y) \Rightarrow$  Sibling  $(y, x)$ 

#### Inverse:

e.g. 
$$\forall x, y$$
 ChildOf  $(x, y) \Rightarrow ParentOf(y, x)$ 

#### **Type Restrictions:**

e.g. 
$$\forall x, y \; MarriedTo (x, y) \Rightarrow Person (x) \land Person (y)$$

#### How to infer fact in KB??

- Menggunakan
  - Modus ponens,
  - And-elimination,
  - And-introduction,
  - Or-introduction,
  - Resolution.

$$\frac{\alpha \Longrightarrow \beta, \alpha}{\beta} \qquad \frac{\alpha \Longrightarrow \beta, \neg \beta}{\neg \alpha} \qquad \frac{a_1 \land a_2 \land a_3 \land \dots \dots \land a_n}{a_i}$$

$$\frac{a_1, a_2, a_3, \dots, a_n}{a_1 \wedge a_2 \wedge a_3 \wedge \dots \wedge a_n} \qquad \frac{a_i}{a_1 \vee a_2 \vee a_3 \vee \dots \vee a_n}$$

$$\frac{\alpha \vee \beta, \neg \beta \vee \gamma}{\alpha \vee \gamma} \quad \frac{\neg \alpha \Rightarrow \beta, \beta \Rightarrow \gamma}{\neg \alpha \Rightarrow \gamma}$$

Bagaimana dengan quantifier ?

#### Additional rules

- SUBST $\{\theta, \alpha\} \rightarrow$  substitute  $\theta$  to sentence  $\alpha$ 
  - ex:subs {(x/Sam, y/Pam), 1ikes(x, y)} →
     Likes(Sam,Pam)
- Untuk menangani quantifier, kita memerlukan aturan tambahan:

# Additional rules (1)

#### Universal elimination:

$$\frac{\forall v, \alpha}{SUBST\{(v/g), \alpha\}}$$
$$\forall x, likes(x, IceCream)$$

{x/Ben}
likes(Ben, IceCream)

# Additional rule (2)

#### Existential elimination:

$$\frac{\exists v, \alpha}{SUBST\{(v/k), \alpha\}}$$

 $\exists x, Kill(x, victim)$ 

 $\{x/Ben\}$ 

*Kills*(*Ben*, *victim*)

# Additional rule (3)

#### Existential introduction:

 $\alpha$ 

 $\exists v, SUBST\{(g/v), \alpha\}$ 

likes(Ben, IceCream)

 $\exists x, likes(x, IceCream)$ 

# An example proof

The law says that it is a **crime** for an <u>American</u> to sell <u>weapon</u> to **hostile nations**.

The Nation <u>nono</u>, an **enemy** of America, **has** some <u>missiles</u>, and all of its <u>missile</u> were **sold** to <u>it</u> by <u>colonel west</u>, who is an <u>American</u>

Question ??

Who is the criminal?

Solution ??

West is a criminal ... how do we infer this fact from the KB ??

# Example proof(2)

It is a crime for an American to sell weapons to hostile nation

 $\forall x, y, z, American(x) \land Weapon(y) \land$ Nation(z)  $\land$  Hostile(z)  $\land$  Sells(x, y, z)  $\Rightarrow$  Criminal(x)

# Example proof(3)

• Nono... has some missile

 $\exists x, Missile(x) \land Owns(Nono, x)$ 

# Example proof(4)

All of its missile were sold to it by colonel west

 $\forall x, Missile(x) \land Owns(Nono, x) \Rightarrow Sells(West, Nono, x)$ 

# Example proof(5)

Missile are weapons

 $\forall x, Missile(x) \Rightarrow Weapon(x)$ 

# Example proof(6)

Enemy of America counts as hostile.

 $\forall x, \text{Enemy}(x, \text{America}) \Rightarrow \text{Hostile}(x)$ 

# Example proof(7)

West is an american.

American(West)

Nono is a country

Country(Nono)

# Example proof(7)

Nono is an enemy of America:

Enemy(Nono, America)

America is a country:

Country(America)

# Example proof(8) – The Complete KB and Facts

 $\forall x, y, z, American(x) \land Weapon(y) \land$ 

Nation(z)  $\land$  Hostile(z)  $\land$  Sells(x, y, z)  $\Rightarrow$  Criminal(x)

 $\forall x, Missile(x) \Rightarrow Weapon(x)$ 

3 American(West)

7

8

 $\exists x, Missile(x) \land Owns(Nono, x)$ 

 $\forall x, \text{Enemy}(x, \text{America}) \Rightarrow \text{Hostile}(x)$ 

 $\forall x, Missile(x) \land Owns(Nono, x) \Rightarrow Sells(West, Nono, x)$ 

Enemy(Nono, America)

Country(America) 9 Country(Nono)

1. Existential elimination (rule 4)

$$\exists x, Missile(x) \land Owns(Nono, x)$$

 $Missile(M1) \land Owns(Nono, M1)$ 

2. And elimination (slide inference I)  $Missile(M1) \land Owns(Nono, M1)$ 

↓
Owns(Nono, M1)
Missile(M1)

3. Universal elimination (rule 2)

$$\forall x, Missile(x) \Longrightarrow Weapon(x)$$



 $Missile(M1) \Rightarrow Weapon(M1)$ 

4. Modus Ponens (slide inference 2 dan 3)

Missile(M1)

 $Missile(M1) \Rightarrow Weapon(M1)$ 

Weapon(M1)

5. Universal elimination (rule 6 dan slide inference 2)

$$\forall x, Missile(x) \land Owns(Nono, x)$$

$$\Rightarrow$$
 Sells(West, Nono, x)

 $Missile(M1) \land Owns(Nono, M1)$ 

 $\Rightarrow$  Sells(West,Nono,M1)

6. Modus Ponens (slide inference 1 dan 5)

 $Missile(M1) \land Owns(Nono, M1)$ 

 $Missile(M1) \land Owns(Nono, M1) \Rightarrow$ 

Sells(West, Nono, M1)

Sells(West, Nono, M1)

7. Universal elimination (rule 1, inf. slide 4, rule 9, inf. slide 6)

```
\forall x, y, z, American(x) \land weapon(y) \land
Country(z) \land Hostile(z) \land Sells(x, y, z)
\Rightarrow Criminal(x)
```

American(West)  $\land$  Weapon(M1)  $\land$  Country(Nono)  $\land$  Hostile(Nono)  $\land$  Sells(West, Nono, M1)  $\Rightarrow$  Criminal(West)

8. Universal elimination (rule 6 dan 9)

$$\forall x, Enemy(x, America) \Rightarrow Hostile(x)$$

 $Enemy(Nono, America) \Rightarrow Hostile(Nono)$ 

9. Modus Ponens (rule 7 dan inf. slide 8)

Enemy(Nono, America)

 $Enemy(Nono, America) \Rightarrow Hostile(Nono)$ 

Hostile(Nono)

 And introduction (semua fakta untuk rule premis I tersedia)

```
American(West) Weapon(M1) Country(nono)

Hostile(nono) Sells(West, Nono, M1)
```

American(West) ∧ Weapon(M1) ∧
Country(Nono) ∧ Hostile(Nono)
∧ Sells(West, Nono, M1)

11. Modus Ponens (inf. slide 10 dan consequence rule 1)

```
\forall x, y, z, American(x) \land Weapon(y) \land Country(z) \land Hostile(z) \land
Sells(x, y,z) \Rightarrow Criminal(x)
```

 $American(West) \land Weapon(M1) \land Country(Nono) \land Hostile(Nono) \land Sells(West,Nono,M1)$ 

Subs(x \ West)

Criminal(West)

### Problems FOL ??

- Semakin besar knowledge base maka semakin besar branching factor, dan mengakibatkan inferensi semakin rumit
- Universal elimination sendiri memiliki branching factor yang sangat besar, karena kita bisa mengganti variable dengan semua nilai yang mungkin
- Kita menghabiskan waktu mengabungkan atomic sentence dalam bentuk conjunction, universal elimination dan modus ponens terus menerus

### Sistem Pakar Investasi (I)

#### Knowledge Base:

- investasi(menabung)
- jumlah\_tabungan(mencukupi) ^ penghasilan(memadai) →
  investasi(stok)
- jumlah\_tabungan(mencukupi) ^ ¬penghasilan(memadai) → investasi(kombinasi)
- 4. ∀ X saldo\_tabungan(X) ^ ∃ Y (jumlah\_tertanggung(Y) ^ lebih\_besar(X, minimal\_tabungan(Y))) → jumlah tabungan(mencukupi)
- 5. ∀ X saldo\_tabungan(X) ^ ∃ Y (jumlah\_tertanggung(Y) ^ ¬lebih\_besar(X, minimal\_tabungan(Y)))
   ¬jumlah\_tabungan(mencukupi)
- ∀ X pendapatan(X, tetap) ^ ∃Y (jumlah\_tertanggung(Y) ^ lebih\_besar(X, minimal\_penghasilan(Y)))
   → penghasilan(memadai)

### Sistem Pakar Investasi (II)

- 7. ∀ X pendapatan(X, tetap) ^ ∃ Y (jumlah\_tertanggung(Y) ^ ¬lebih\_besar(X, minimal\_penghasilan(Y))) → ¬penghasilan(memadai)
- 8.  $\forall X \neg \text{ pendapatan}(X, \text{tetap}) \rightarrow \neg \text{ penghasilan}(\text{memadai})$
- 9. minimal\_tabungan(X) = 5000 \* X, dimana X = jumlah tertanggung
- 10. minimal\_penghasilan = 15000 + (4000 \* X), dimana X = jumlah tertanggung

#### Facts:

- I. saldo\_tabungan(22000)
- 2. pendapatan(25000, tetap)
- jumlah\_tertanggung(3)

### Sistem Pakar Investasi (III) - SOAL

- Terjemahkan setiap aturan dan fakta pada slide sebelumnya menjadi kalimat biasa
- Lakukan <u>inferensi</u> untuk mencari jenis investasi sesuai dengan basis pengetahuan di atas:
  - a. Unifikasikan fakta nomor 2 dan 3 dengan aturan nomor 7.
  - b. Gunakan modus ponens dari a. untuk membentuk fakta baru.
  - c. Unifikasikan fakta nomor 1 dan 3 dengan aturan nomor 4.
  - d. Gunakan modus ponens dari c. untuk membentuk fakta baru.
  - e. Simpulkan jenis investasi apakah yang harus dilakukan ? Aturan nomor 1, 2 atau 3 ?