人工智能: 知识表示和推理 I

烧洋辉 计算机学院, 中山大学

raoyangh@mail.sysu.edu.cn http://cse.sysu.edu.cn/node/2471

课件来源:中山大学刘咏梅教授、王甲海教授;多伦多大学Hector Levesque教授和Sheila McIlraith教授等

知识表示和推理

- 1 谓词逻辑
- 2 归结推理
- 3 知识图谱

知识和知识表示

- 数据一般指单独的事实,是信息的载体。信息由符号组成,如文字和数字,但是对符号赋予了一定的意义,因此有一定的用途或价值。知识是由经验总结升华出来的,因此知识是经验的结晶。知识在信息的基础上增加了上下文信息,提供了更多的意义,因此也就更加有用和有价值。知识是随着时间的变化而动态变化的,新的知识可以根据规则和已有的知识推导出来。
- 知识表示就是研究用机器表示上述这些知识的可行性、有效性的一般方法,可以看作是将知识符号化并输入到计算机的过程和方法。

AI对知识表示方法的要求

- (1) 表示能力,要求能够正确、有效地将问题求解 所需要的各类知识都表示出来。
- (2) 可理解性,所表示的知识应易懂、易读。
- (3) 便于知识的获取,使得智能系统能够渐进地增加知识,逐步进化。
- (4) 便于搜索,表示知识的符号结构和推理机制应支持对知识库的高效搜索,使得智能系统能够迅速地感知事物之间的关系和变化;同时很快地从知识库中找到有关的知识。
- (5) 便于推理,要能够从己有的知识中推出需要的答案和结论。

知识表示语言

- 语法:语言的语法描述了组成语句的可能的搭配关系。
- 语义: 语义定义了语句所指的世界中的事实。
- 从语法和语义,可以给出使用该语言的Agent 的必要的推理机制。
- 基于该推理机制,Agent可以从已知的语句推 导出结论,或判断某条信息是不是已蕴涵在现 有的知识当中。

知识表示语言

- 1) 语法规则和语义解释,
- 2) 用于演绎和推导的规则。
- 程序设计语言比较善于描述算法和具体的数据结构。
- 知识表示语言应该支持知识不完全的情况。
- 不能表达这种不完全性的语言是表达能力不 够的语言。

知识表示语言

- 知识表示语言应结合自然语言和程序设计语言的优点:
 - 1) 表达能力很强, 简练;
 - 2) 不含糊, 上下文无关;
 - 3) 高效,可以推出新的结论。
- 例如谓词逻辑

- **Objects** (个体词): represent a specific object by *a, b,* ...
- **Predicate** (谓词): represent the attribute of objects by A(...), B(...), ...Z(...)
 - 。 Relationships (关系, n元), 如: bigger than, inside, part of, ...
 - Types (性质/类型,一元), 如: red, round, ...
- Quantifier (量词)
 - universal quantifier: ∀
 - ∘ existential quantifier: ∃
 - $\forall x \operatorname{Frog}(x) \Rightarrow \operatorname{Green}(x)$:
 - $\neg \forall x \text{ Likes } (x, \text{ cat})$:
 - $\neg \exists x \text{ Likes } (x, \text{ cat})$:

- Objects (个体词): represent a specific object by a, b, ...
- **Predicate** (谓词): represent the attribute of objects by A(...), B(...), ...Z(...)
 - 。 Relationships (关系, n元), 如: bigger than, inside, part of, ...
 - Types (性质/类型,一元), 如: red, round, ...
- Quantifier (量词)
 - universal quantifier: ∀
 - ∘ existential quantifier: ∃
 - $\forall x \text{ Frog } (x) \Rightarrow \text{Green } (x) \text{: All frogs are green}$
 - $\neg \forall x \text{ Likes } (x, \text{ cat}): \text{ Not everyone likes cat}$
 - $\neg \exists x \text{ Likes } (x, \text{ cat})$: No one likes cat

- ✓ " Robot A is to the right of robot B"
- ✓ $\forall u \ \forall v \ \text{is_further_right}(u, v) \Leftrightarrow$ $\exists x_u \ \exists y_u \ \exists x_v \ \exists y_v \ \text{Position}(u, x_u, y_u) \land \text{Position}(v, x_v, y_v)$ $\land \text{Larger}(x_u, x_v)$
- Typically, ⇒ is the main connective with ∀;
 ∧ is the main connective with ∃
 - $\forall x \, \text{At}(x, \, \text{SYSU}) \Rightarrow \text{Smart}(x)$
 - $\exists x \, \text{At}(x, \, \text{SYSU}) \land \text{Smart}(x)$
- Morgan's law
 - $\circ \ \forall x \ \bot \equiv \neg \ \exists x \ \neg \bot$
 - $\neg (\forall x \ L) \equiv \exists x \neg L$

- ✓" Robot A is to the right of robot B"
- ✓ $\forall u \ \forall v \ \text{is_further_right}(u, v) \Leftrightarrow$ $\exists x_u \ \exists y_u \ \exists x_v \ \exists y_v \ \text{Position}(u, x_u, y_u) \land \text{Position}(v, x_v, y_v)$ $\land \text{Larger}(x_u, x_v)$
- Typically, ⇒ is the main connective with ∀;
 ∧ is the main connective with ∃
 - $\forall x \, \text{At}(x, \, \text{SYSU}) \Rightarrow \text{Smart}(x)$
 - $\exists x \, \text{At}(x, \, \text{SYSU}) \land \text{Smart}(x)$
- Morgan's law
 - $\circ \ \forall x \ L \equiv \neg \ \exists x \neg L$
 - $\circ \neg (\forall x \ L) \equiv \exists x \neg L$

"Not everyone likes cat" $\neg(\forall x, \text{ Likes}(x, \text{ cat}))$ $\exists x, \neg \text{Likes}(x, \text{ cat})$

谓词逻辑的应用

例1 "某些患者喜欢所有医生。没有患者喜欢庸医。所以没有医生是庸医。"

解: P(x)表示 "x是患者",

D(x)表示"x是医生",

Q(x)表示"x是庸医",

L(x, y)表示 "x喜欢y"。

$$F_1$$
 $(\exists x)(P(x) \land (\forall y)(D(y) \rightarrow L(x,y)))$

 $F_2: (\forall x)(P(x) \to (\forall y)(Q(y) \to \neg L(x, y)))$

 $G: (\forall x)(D(x) \to \neg Q(x))$

目的是证明G是F1和F2的逻辑结论。

谓词逻辑的应用

例2 每个去临潼游览的人或者参观秦始皇兵马俑,或者参观华清池,或者洗温泉澡。凡去临潼游览的人,如果爬骊山就不能参观秦始皇兵马俑,有的游览者既不参观华清池,也不洗温泉澡。

因而有的游览者不爬骊山。

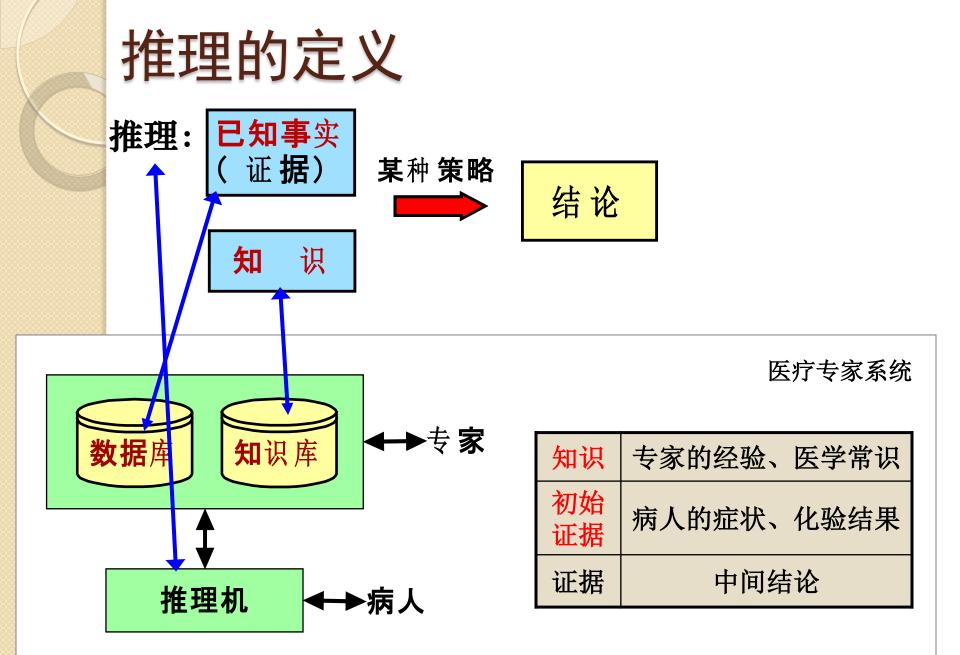
```
解: 定义G(x)表示"x去临潼游览";
A(x)表示"x参观秦始皇兵马俑";
B(x)表示"x参观华清池";
C(x)表示"x洗温泉澡";
D(x)表示"x爬骊山"。
```

谓词逻辑的应用

```
前提: \forall x (G(x) \rightarrow A(x) \lor B(x) \lor C(x)) (1)
    \forall x (G(x) \land D(x) \rightarrow \neg A(x))
                                         (2)
       \exists x (G(x) \land \neg B(x) \land \neg C(x))  (3)
结论: ∃x(G(x) ∧¬ D(x))
证明: (4) G(a) \land \neg B(a) \land \neg C(a) = \oplus (3)
  (5) G(a) \rightarrow A(a) \lor B(a) \lor C(a) 由(1)
  (6) G(a) \wedge D(a) \rightarrow \negA(a) 由(2)
  (8) G(a)
                                      由(4)
  (9) A(a) \lor B(a) \lor C(a)
                                      由(5)(8)
  (10) - B(a) - C(a)
                                      由(4)
  (11) A(a)
                                      由(9)(10)
                                      由(7)(8)(11)
  (12) - D(a)
                                      由(8)(12)
  (13) \exists x (G(x) \land \neg D(x))
```

推理方法

- 前面讨论了把知识用某种模式表示出来存储到 计算机中去。但是,为使计算机具有智能,还 必须使它具有思维能力。推理是求解问题的一 种重要方法。因此,推理方法成为人工智能的 一个重要研究课题。
- * 下面首先讨论关于推理的基本概念,然后介绍 鲁宾逊归结原理及其在机器定理证明和问题求 解中的应用。鲁宾逊归结原理使定理证明能够 在计算机上实现。



1. 演绎推理、归纳推理、默认推理

```
(1) 演绎推理 (deductive reasoning): 一般 → 个别三段论式(三段论法)
```

① 足球运动员的身体都是强壮的; (大前提)

② 高波是一名足球运动员: (小前提)

③ 所以,高波的身体是强壮的。 (结论)

- 1. 演绎推理、归纳推理、默认推理
- (2) <u>归纳推理</u> (inductive reasoning): 个别 → 一般

完全归纳推理(必然性推理)

不完全归纳推理(非必然性推理)

检查全部产品合格

检查全部样品合格

不完全归纳推理

该厂产品合格

1. 演绎推理、归纳推理、默认推理

- (3) 默认推理(default reasoning,缺省推理)

B 成立? 结 论 (默认B成立)

- 2. 启发式推理、非启发式推理
- 启发性知识:与问题有关且能加快推理过程、提高 搜索效率的知识。
- ■目标:在脑膜炎、肺炎、流感中选择一个
- ■产生式规则

r₁: 脑膜炎

r₂: 肺炎

r3: 流感

■ 启发式知识: "脑膜炎危险"、"目前正在盛行流感"

3. 确定性推理、不确定性推理

- (1) 确定性推理: 推理时所用的知识与证据都是确定的, 推出的结论也是确定的,其真值或者为真或者为假。
- (2) 不确定性推理: 推理时所用的知识与证据不都是确定的, 推出的结论也是不确定的。

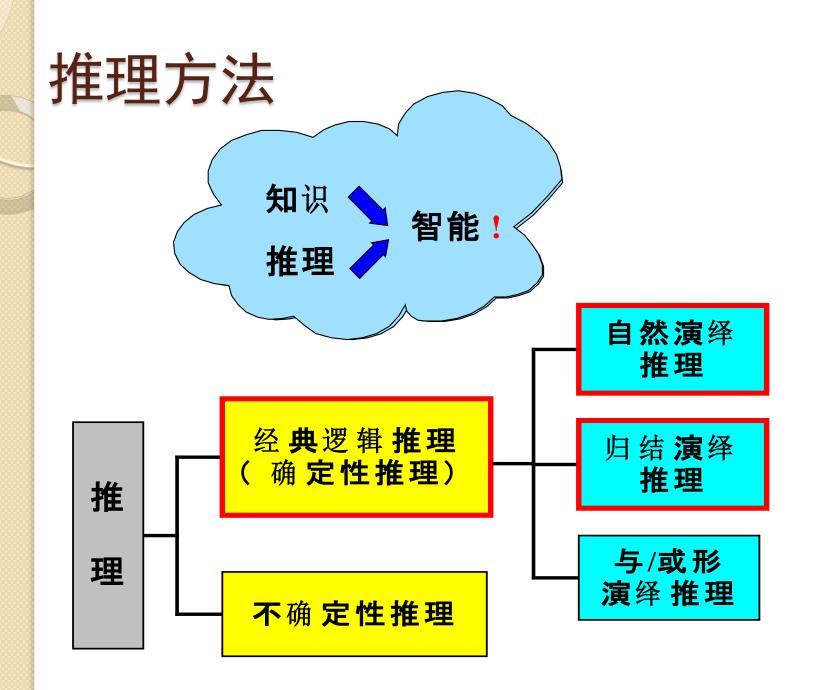
不确定性推理

似然推理

(概率论)

近似推理或模糊推理

(模糊逻辑)



- 自然演绎推理:从一组已知为真的事实出发,运用 经典逻辑的推理规则推出结论的过程。
- 推理规则: P规则、T规则、假言推理、拒取式推理

- 假言推理: $P, P \rightarrow Q \Rightarrow Q$
- "如果x是金属,则x能导电","铜是金属"推出"铜能导电"

- 拒取式推理: $P \rightarrow Q$, $\neg Q \Rightarrow \neg P$
- ■"如果下雨,则地下就湿","地上不湿"推出"没有下雨"

错误1——否定前件: $P \rightarrow Q$, $\neg P$

- (1) 如果下雨,则地上是湿的 ($P \rightarrow Q$);
- (2) 没有下雨(¬P);
- (3) 所以,地上不湿($\neg Q$)。

错误2——肯定后件: $P \rightarrow Q$, Q



- (1) 如果行星系统是以太阳为中心的,则金星会显示出位相变化($P \rightarrow Q$);
 - (2) 金星显示出位相变化(Q);
 - (3) 所以,行星系统是以太阳为中心(P)。

- 例1 已知事实:
 - (1) 凡是容易的课程小王(Wang)都喜欢;
 - (2) C 班的课程都是容易的;
 - (3) ds 是 C 班的一门课程。
- 求证: 小王喜欢 ds 这门课程。

- 证明:
- 定义谓词:

EASY(x): x 是容易的 **LIKE**(x, y): x 喜欢 y

C(x): x 是 C 班的一门课程

■ 已知事实和结论用谓词公式表示:

$$(\forall x) (EASY(x) \rightarrow LIKE(Wang, x))$$

$$(\forall x) (C(x) \rightarrow EASY(x))$$

C(ds)

LIKE (Wang, ds)

■ 应用推理规则进行推理:

$$(\forall x)$$
 (EASY(x) \rightarrow LIKE (Wang, x))
EASY(z) \rightarrow LIKE (Wang, z) 全称固化
 $(\forall x)$ (C(x) \rightarrow EASY(x))
 $C(y) \rightarrow$ EASY(y) 全称固化

所以
$$C(ds)$$
, $C(y) \rightarrow EASY(y)$

$$\Rightarrow EASY(ds) \qquad P$$
规则及假言推理

所以
$$EASY(ds)$$
, $EASY(z) \rightarrow LIKE(Wang, z)$ $\Rightarrow LIKE(Wang, ds)$ T 规则及假言推理

■ 优点:

- 表达定理证明过程自然,易理解。
- 拥有丰富的推理规则,推理过程灵活。
- 便于嵌入领域启发式知识。

缺点:易产生组合爆炸,得到的中间结论一般呈指数形式递增。

归结演绎推理

反证法: $P \Rightarrow Q$,当且仅当 $P \land \neg Q \Leftrightarrow F$, 即 $Q \Rightarrow P$ 的逻辑推论,当且仅当 $P \land \neg Q$ 是不可满足的。

定理: Q为 P_1 , P_2 , …, P_n 的逻辑推论, 当且仅当 $(P_1 \wedge P_2 \wedge \cdots \wedge P_n) \wedge \neg Q$ 是不可满足的。

归结演绎推理

■ 思路: 定理 $P \Rightarrow Q \longrightarrow P \land \neg Q$ 不可满足

→ 子句集不可满足 **→** 海伯伦定理



鲁宾逊归结原理