

3.2 带等词的一阶谓词演算K⁺ (下)

回顾:一阶理论

- ❖一阶形式化理论 任给一个应用领域(表达为一个一阶结构) M,将M的基础性知识表示为公式集 Γ ,满足: (1)M \models \Gamma; (2)通过推理 $\Gamma \vdash p$ 可得M的其他知识p,使得 $p \not\in \Gamma$ 并且M $\models p$,则称 Γ 是M的一个一阶形式化理论。
- ◆例 以初等数论M=(N, F, P)为应用领域, 其中N是自然数集, F和P是N上运算集和关系集。若M的形式化理论为 Γ , 通过 $\Gamma \vdash p$ 可解答初等数论问题。例如,素分解问题"c是不是两个素数的积?"可归结为推理问题: $\Gamma \vdash \exists x \exists y (P(x) \land P(y) \land (x \times y = c))$, 其中P(x)表示x是素数,=(黑体)是自然数的相等关系。

回顾: 带等词的一阶谓词演算K+

- ❖ K+构成(等词的应用谓词演算K+/等词的一阶理论E):
 - 1. 语言K+(Y): 带常谓词=的K(Y);
 - 2. 公理模式: (K1)~(K5);
 - 3. 推理规则: (MP)、(UG);
 - 4. 等词公设: E(E代表{(E1)、(E2)、(E3)});
 - 5. 形式推理/形式证明: 等词公设与公理同样使用, 其余同K。
- ◆记号 在K⁺中从 Γ 推出p, 记为 Γ _K+p。
- ❖ 注释 对任何 Γ 和p, Γ $_{K^+}$ p当且仅当 Γ \cup E $_{K}$ p。

回顾: 带等词的一阶谓词演算K+

- ❖术语 对K⁺(Y)的任何一阶结构M, 若(E1)、(E2)、(E3)都是M有效的,则称K⁺是M有效的,称M是一个K⁺模型,记为M \models K⁺。
- ❖定理1 任给 $K^+(Y)$ 的一阶结构M=(D, F, P),若 $=^M$ 是D上的相等 关系,则 $M \models K^+$ 。
- **◇观察** 定理1的逆命题不成立。例如,一阶结构M=(N, Ø, {≈})是一个K+模型;但在M中,=M不是论域N上的相等关系。
- ❖观察等词公设要求K+模型M中的=M必须具有(E1)、(E2)、(E3) 规定的性质,但不能"强迫"K+模型必须将等词=解释为论域上的相等关系。

- ❖观察等词公设E对=M约束到什么程度? =M是论域D上的什么关系?
- **◇** 定理2(=等价性) 若M=(**D**, **F**, **P**)是一个K⁺模型,则=^M是**D**上的等价关系。
- ◆证明 只需证明下列三条 K^+ 内定理 $|_{K^+}p$ (等价于 $E|_{K}p$), 于是由K可靠性, 得= M 是任何 K^+ 模型M论域D上的等价关系:
 - 1. $-_{K^+}$ u = u;
 - 2. $\vdash_{K^+} u = v \to v = u;$
 - 3. $\vdash_{K^+} u = v \to (v = w \to u = w)$.

- 1. 这就是(E1), 显然有 \vdash_{K^+} u = u。
- 2. 显然不必涉及UG, 由K演绎定理, 只需证 $\{u = v\}|_{K^+}v = u$:

(1)
$$\mathbf{u} = \mathbf{v} \rightarrow (\mathbf{u} = \mathbf{u} \rightarrow \mathbf{v} = \mathbf{u})$$
 (E3)

(3)
$$u = u \rightarrow v = u$$
 MP (1), (2)

(4)
$$u = u$$
 (E1)

(5)
$$v = u$$
 MP (3), (4)

3. 类似可证(习题)。

- ❖ 定理3(等项可替换性)
- 1. $|_{K^+} u = v \rightarrow t(u) = t(v)$, 其中项u是任意 K^+ 项t(u)的一个子项, 项t(v)是在项t(u)中将项u的某个出现替换为项v所得的项;
- 2. $\mid_{\mathbf{K}^+}\mathbf{u} = \mathbf{v} \to (p(\mathbf{u}) \to p(\mathbf{v}))$, 其中p(x)是任意 \mathbf{K}^+ 公式,项 \mathbf{u} 、 \mathbf{v} 对 p(x)中x自由。
- ◆证明 练习。
- ❖观察等项可替换性定理是对等词公设E2和E3的推广。
- ❖观察 定理2、3表明,等词公设E刻画了数学中相等关系的两条 基本性质——等价性和等项可替换性。

- ❖观察 能否将等词公设E扩展为E', E'刻画数学中相等关系的所有性质, 使得在E'的任何模型M中, =™是数学中的相等关系?答案是否定的!
- **◇定义**(正规模型)设E'⊆K⁺(Y), M=(**D**, **F**, **P**)是E'的一个K⁺模型。 \ddot{A} = M是**D**上的相等关系,则称M为E'的正规K⁺模型。
- ◆注释 M=(D, F, P)是E'的一个K⁺模型,如果: (1)M是一个K⁺模型; (2)M是E'的模型,即M | E'。

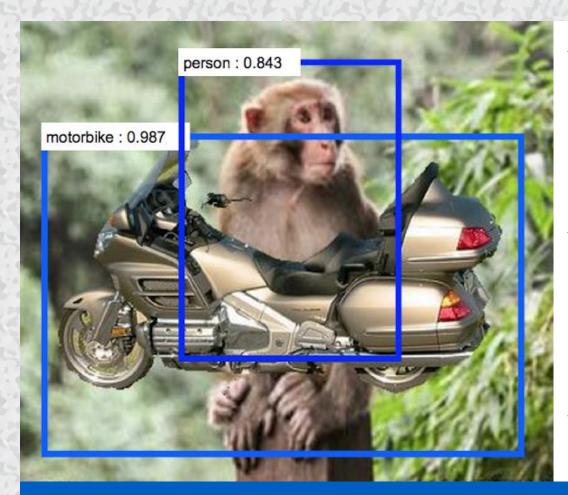
- ❖ 定理4(正规模型存在性) 设任意E'⊆ $K^+(Y)$ 有 K^+ 模型,则E'有正规 K^+ 模型。
- ◆证明 设M=(D, F, P)是E'的一个K⁺模型。构造M的关于等词=的商结构M⁼=(D⁼, F⁼, P⁼),其中D⁼的一个个体是D中关于=M的一个等价类{[x] | x∈D},[x] =_{df} {y∈D | y = M x}。在=M下,所有与x等价的不同个体y∈D被压缩成同一个[x]∈D⁼,与x不等价的个体y∈D被划分到其他等价类[x']∈D⁼。于是,[x] = M⁼ [y]当且仅当x = M y,故等词在M⁼中的解释=M⁼是D⁼上的相等关系。可证M⁼是一个K⁺模型,而它也是正规K⁺模型。

- **◇ 定理5**(非正规模型存在性)设 E^* $\subseteq K^+(Y)$ 是E的任何相容扩张: E $\subseteq E^*$ 且 E^* 相容,则 E^* 有非正规 K^+ 模型。
- ◆证明自修。
- ◆注释 非正规模型存在性定理表明,在现有形式化方法中,无法完全把握等词的数学性质;也就是说,数学中的相等关系无法被完全形式化。
- ❖观察 其他种类关系(各种非数学关系)能否被完全形式化?日常思维中使用的概念和属性(性质和关系)比数学概念和属性更复杂,更难以严格定义——人工智能基础理论的重大挑战。

案例研究:视觉感知中的物体检测

- ❖物体检测 用算法自动检测视觉图像中是否存在特定的物体(如人、动物和其他常见物体)。
- ❖物体检测的传统方法 让算法根据特定物体的描述(即物体的性质如颜色、外形等)分析图像,找出并标记其中的特定物体。现有实践中无法建立充分的物体描述并指导算法的有效检测。
- ❖物体检测流行方法 基于深度学习技术,用人工采集并加人工标注的数据,训练深层神经网络,用训练好的网络进行检测。
- ❖当前进展 深层网络在给定数据集上的识别率已超过人类;在 不可控的真实数据上仍面临挑战。

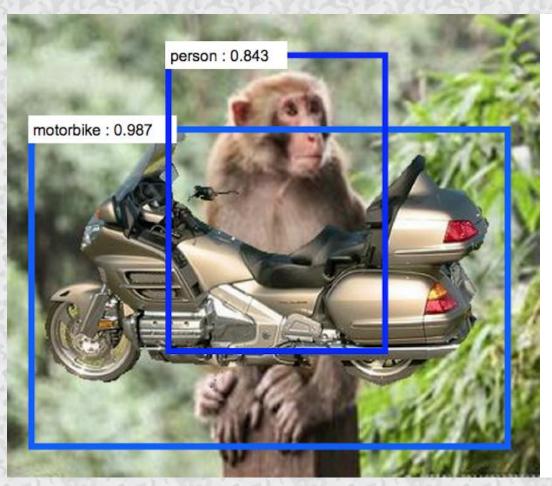
案例研究:视觉感知中的物体检测



- ❖实验设计 用深层学习技术和标准数据集训练深层网络,然后用合成图片测试遮挡情况下的训练效果。
- ❖实验结果 图片中猴子被误识 别为人。原因可能是训练数据 中人与摩托车高频共现,而猴子与摩托车极低频共现。
- ❖实验分析 现有DL技术不满足 Frege原则,无推理能力。

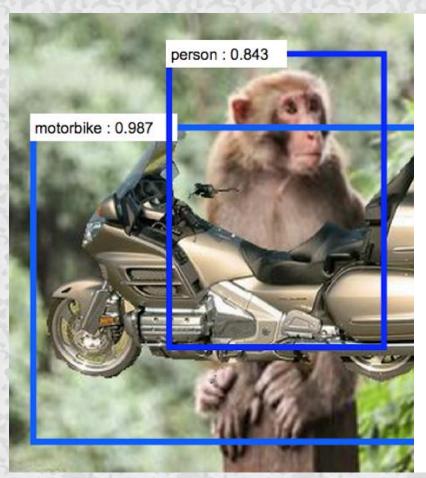
Alan L. Yuille & Chenxi Liu, "Limitations of Deep Learning for Vision, and How We Might Fix Them", The Gradient, 2018.

案例研究: 视觉感知中的物体检测



- ❖ Frege原则整体的语义由部件的语义复合而成。例如,命题公式的语义由命题变元的语义(个体变元指派)和联结词的语义(联结词的真值表)经复合而义(联结词的真值表)经复合而得出;一阶公式的语义.....。
- ❖实验分析 部件的"语义"(如 "猴子")可受部件间关联度 的影响而发生根本改变。
- ❖ 有时这是需要的。

案例研究: 视觉感知中的物体检测



- ❖ 物体识别中的推理 依据识别结果:
- 1. 根据摩托车和人体的常识, 推出摩托车与人身体的尺寸比例不对;
- 2. 由1推出图片是合成的,或者摩托车是合成的,或者"人"是合成的;
- 3. 由于摩托车脱离"人"是悬空的,根据物体状态的常识,推出摩托车是粘贴的;
- 4. 由3推出,对图片中对象进行物体检测应消除摩托车的遮挡。
- ◆观察 结合推理可提高物体检测能力。
- ◆注释 上述推理结论是一个观察行动。

❖习题

3.4 p110: 3.

3.5 试证明定理2的3: $\vdash_{K^+} u = v \rightarrow (v = w \rightarrow u = w)$.

❖思考题

3.3 Frege组合原则在一阶语义中的具体表现是什么?并举例说明你的看法。