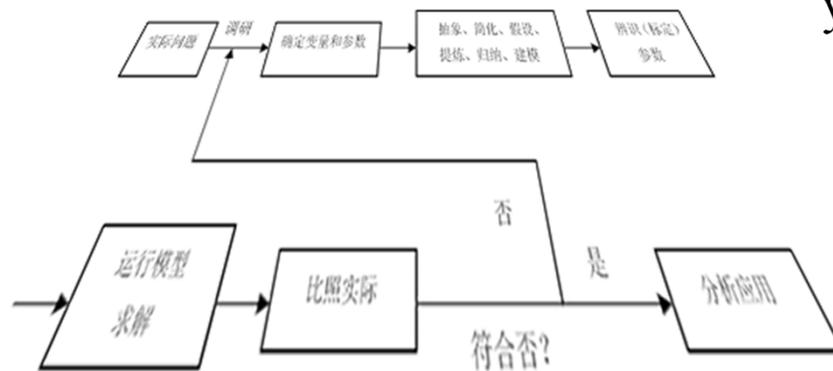


人工系统建模： 理论与工具



姚远

yaoyuan@shu.edu.cn



快速制造工程中心

2020/11/5



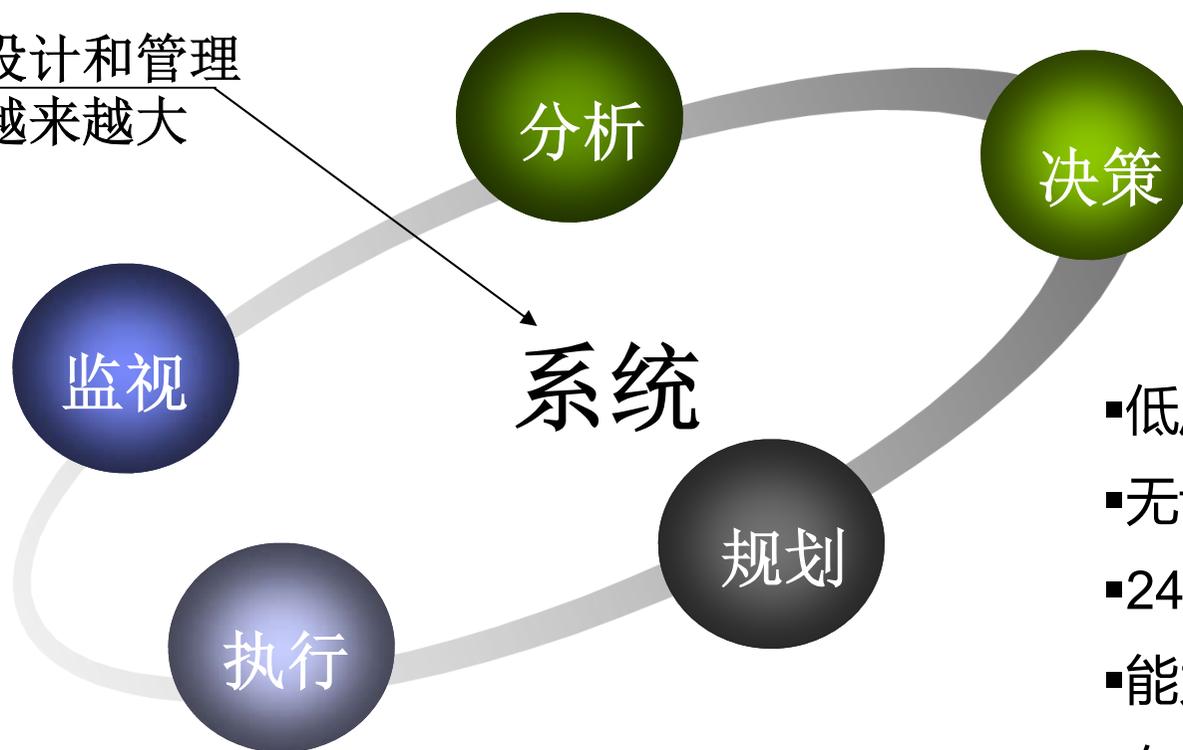
人工系统是指基于人为设计的规则集合设计的系统。

- 离散
- 复杂
- 庞大

人工系统所面临的问题



人工设计和管理
难度越来越大



- 低成本
- 无认知偏差或逻辑谬误
- 24 / 7的可用性, 高可靠性
- 能力可以快速复制
- 在危险的环境中使用
- 不情绪化

管理的需求



- 低成本
- 无认知偏差或逻辑谬误
- 24 / 7的可用性, 高可靠性
- 能力可以快速复制
- 在危险的环境中使用
- 不情绪化

这需要

- 高层次的设计
- 自动化的监控
- 知识驱动的决策

内容



- 面向对象
- 统一建模语言
- 专家系统

面向对象的建模



- 来源：美国RAND公司的战争对策与空战系统
- 特点：系统由可重用的模块（对象）组成

面向对象的建模



▪ 什么是面向对象

- 从建模角度考虑，**面向对象是一种思维方式**
- 从程序设计调度考虑，面向对象是使用对象、类、继承、封装、聚合、关联、消息、多态性等概念来**构造系统的软件开发方法。**

一种如何观察世界的世界观

一种如何进行系统构造的方法论

面向对象的建模

▪ 系统建模方法比较

奖学金评审系统



-数据流法

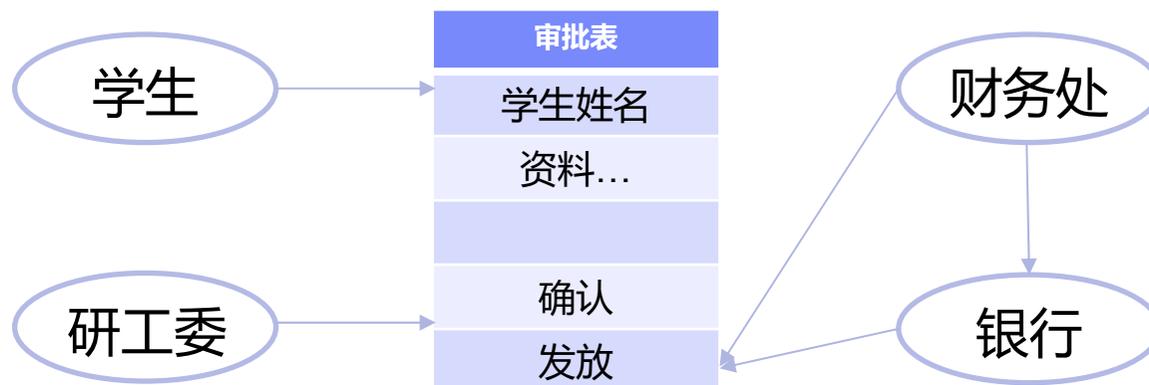
不直接映射问题域

没有按照实际实物组织

经常需要设计多个数据流

导致发生信息膨胀

-面向对象方法



直接映射了问题域

与实际实物形成良好对应

面向对象的建模



■ 基本概念

- **对象**：={接口, 数据, 操作}

- **面向对象**：一种世界观或方法论

客观对象 → 概念对象 → 计算机对象

- **类**：具有相似性质的一组对象

- **继承**：共享类中数据和方法的层次化机制

- **多态**：同类型的对象实例对同种消息产生不同的反应

- **动态联编**：系统运行时确定对象的性质

- **消息**：对象之间的通信

面向对象的建模

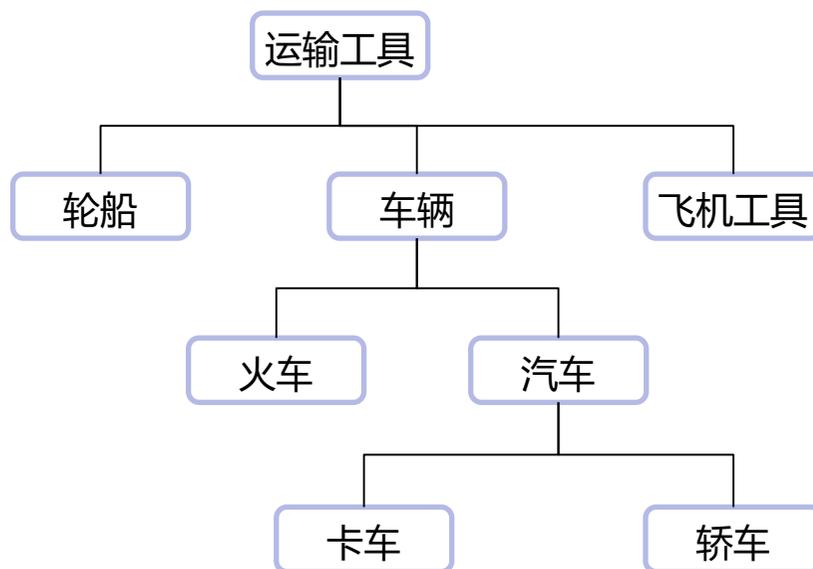


■ 基本概念

抽象是面向对象中的常用方法:忽略非本质特征, 保留本质特征

不同的抽象程度可得到不同层次的类

多态
↑
忽略事物之间的不同, 得到更一般的类



↓
注意事物之间的差异, 得到更特殊的类

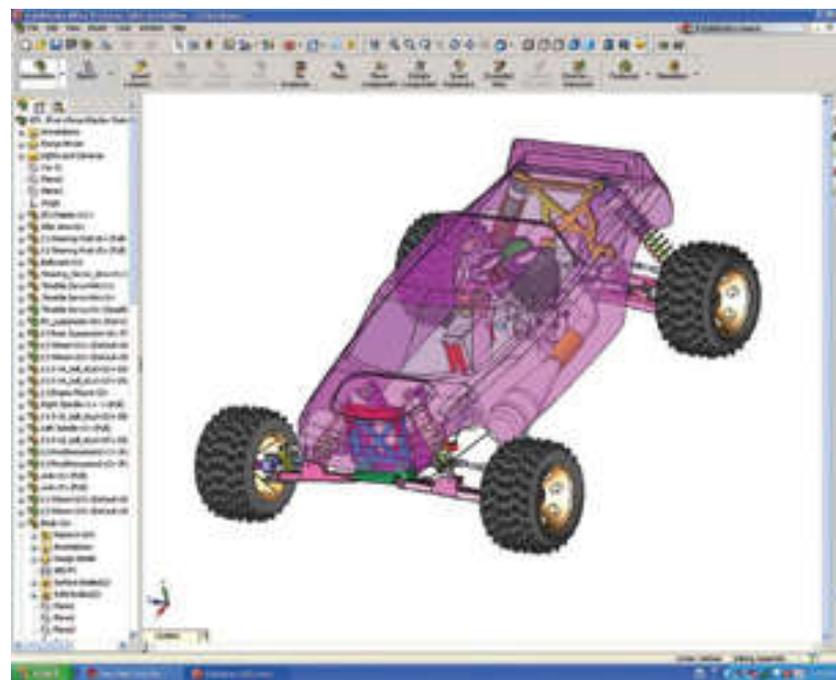
继承

面向对象的建模

▪ 优点

- 可理解性
- 模块性、可重用性
- 松散耦合、可扩充性

- 图形用户界面
- 易于与领域知识结合
- 易于并行仿真



面向对象分析 (OOA)



- 识别对象
 - 抽象, 类比, 经验
- 识别结构
 - 多种对象的组织方式
- 识别主题
 - 系统分析的概貌
- 定义属性
 - 对象的状态
- 定义方法
 - 对象的行为

■ 先整体, 再部分

- 抽取和整理需求
- 建立问题域
- 建立精确模型

面向对象的设计 (OOD)



- 概要设计

- 明确对象及层次结构
- 明确交互行为

- 详细设计

- 细化
- 添加新类

- 对重用的支持

- 形成类库

面向对象建模框架



■ 面向对象的分析（OOA）

■ 面向对象的设计
（OOD）

■ 面向对象的实现（OOI）

在整个系统分析、开发、维护的生命周期中全程
使用面向对象方法

高层建模方法



- 面向对象的思想
- 统一建模语言
- 专家系统

统一建模语言 (UML)



Grady Booch

1986提出面向对象建模的概念



Jim Rumbaugh

1980年代末提出OMT方法



Ivar Jacobson

1994年提出OOSE方法，引入外部角色

- UML: 统一的建模语言，1997年成为OMG的标准

统一建模语言 (UML)



UML 语义

层次	描述	举例
元-元模型	元建模体系结构的基础构造。 定义了描述元模型的语言。	元类、元属性、元操作
元模型	元-元模型的实例。 定义了描述模型的语言。	类、属性、操作、构件
模型	元模型的实例。 定义了描述信息域的描述语言的模型。	<i>StockShare, askPrice, sellLimitOrder, StockQuote Server.</i>
用户对象 (用户数据)	模型的实例。 定义了一个特定的信息论域。	<i><Acme_Software_Share 98789>, 654.56, sell_limit_order, <Stock_Quote_Svr 32123></i>

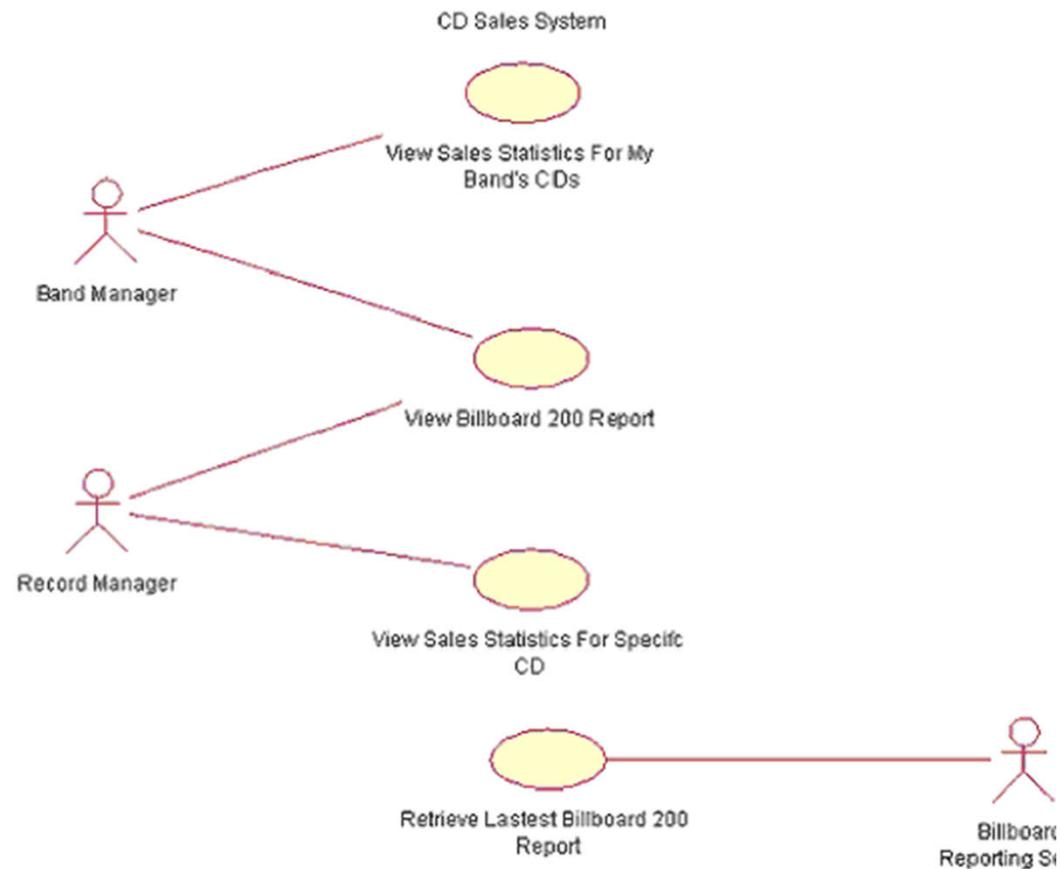
- UML比较复杂，它由近90个元类组成，100多个元关联和近50个型板组成。

统一建模语言 (UML)



UML图形表示

1.用例图

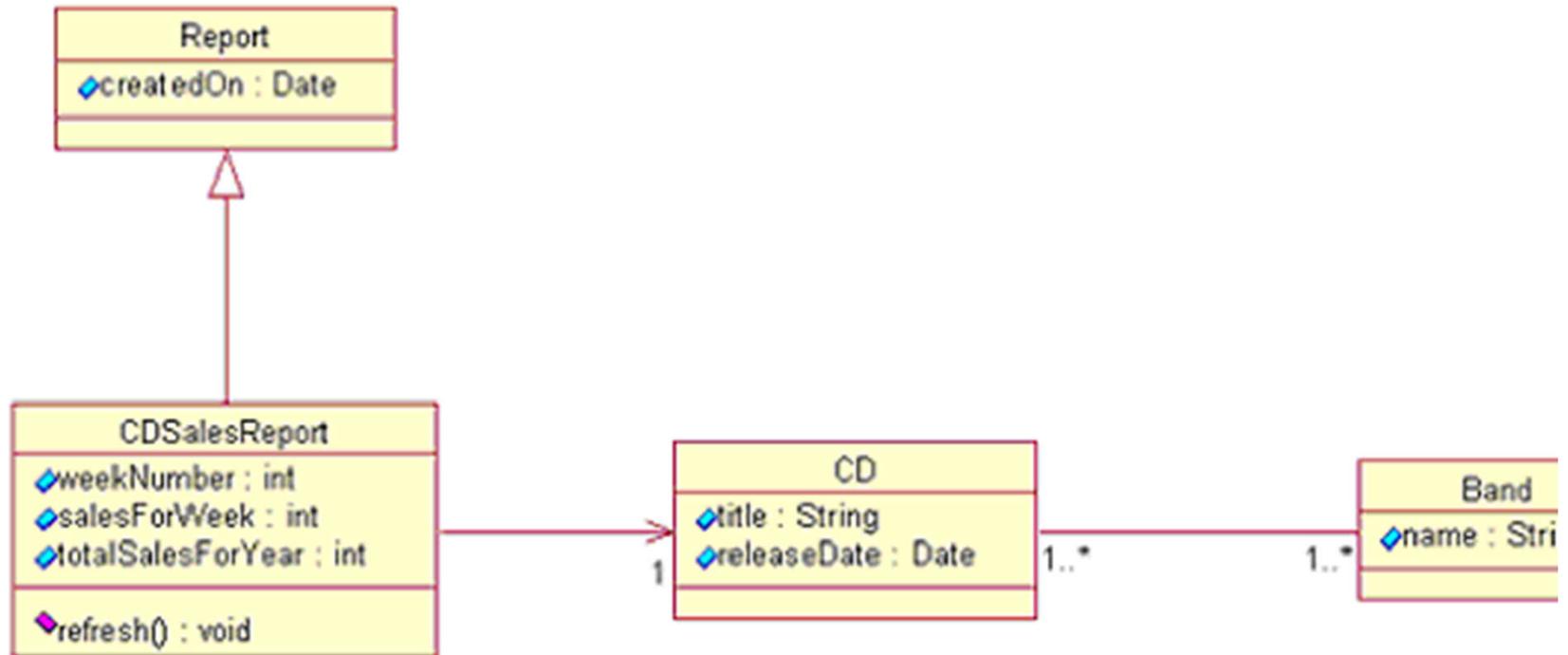


统一建模语言 (UML)



UML图形表示

2. 类图

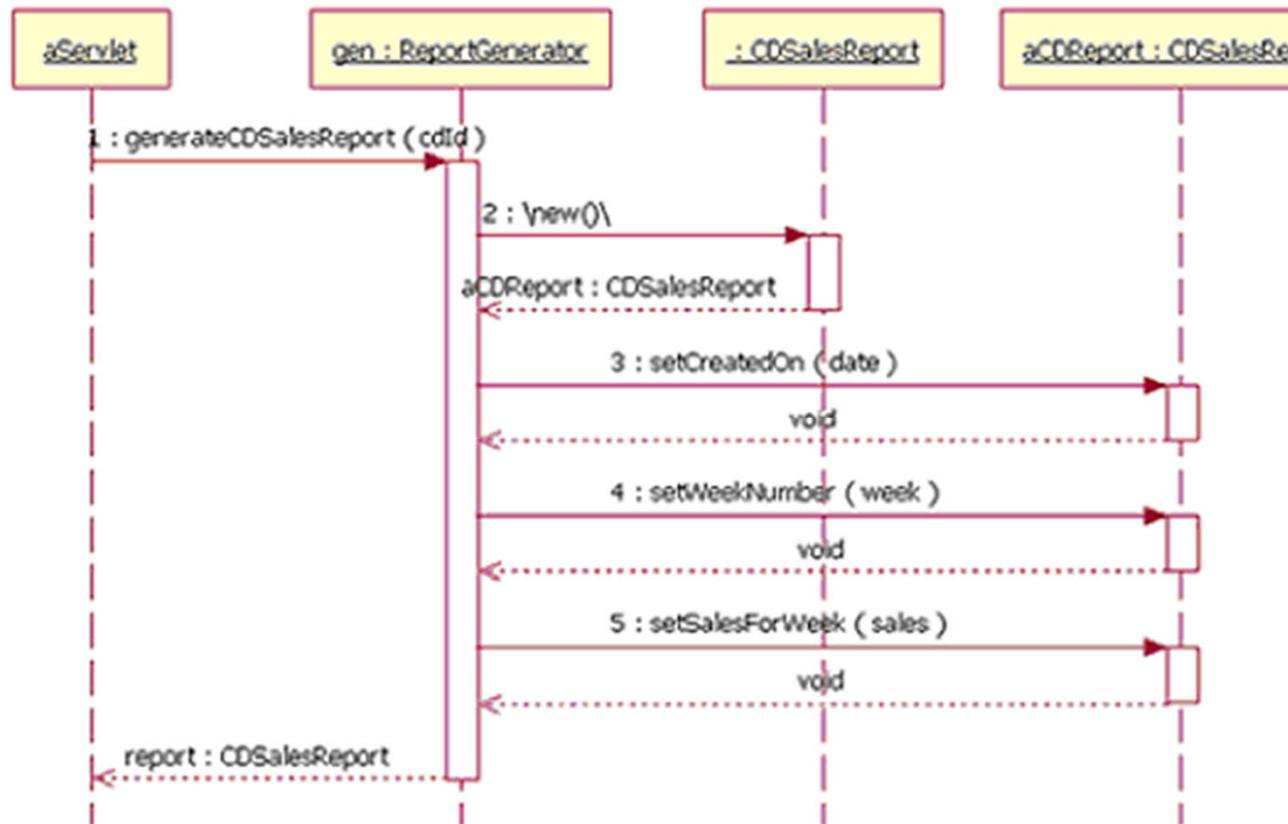


统一建模语言 (UML)



UML图形表示

3.交互图

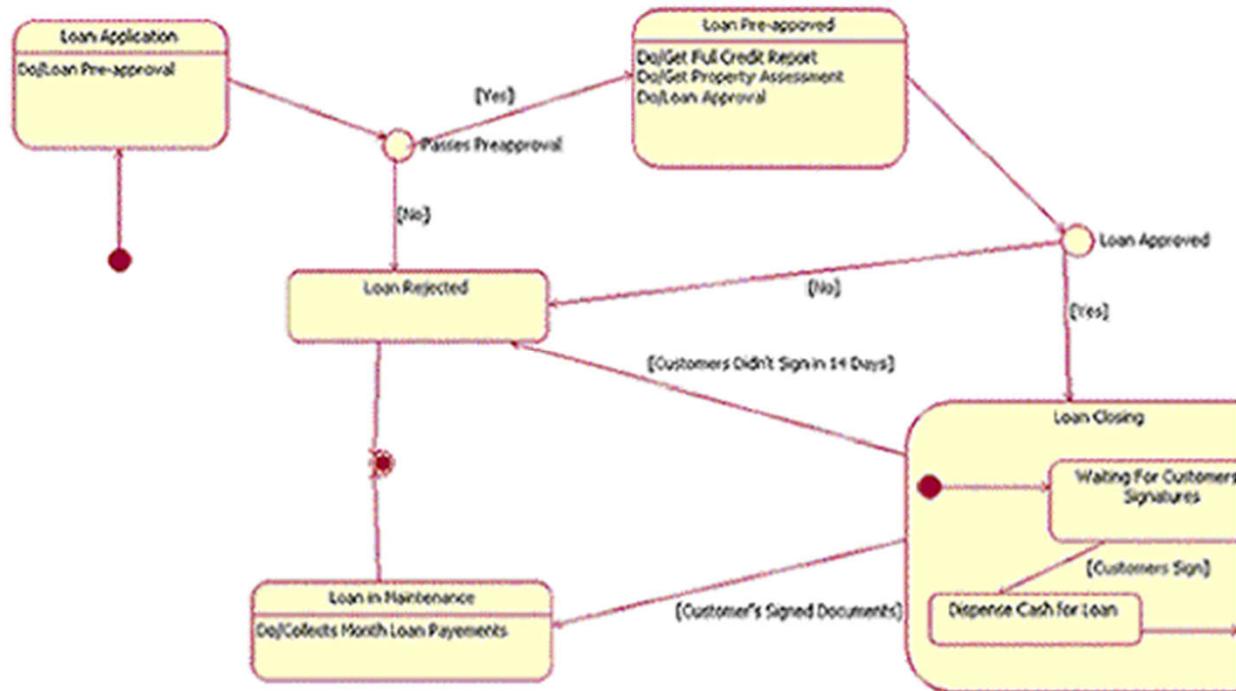


统一建模语言 (UML)



UML图形表示

4. 状态图

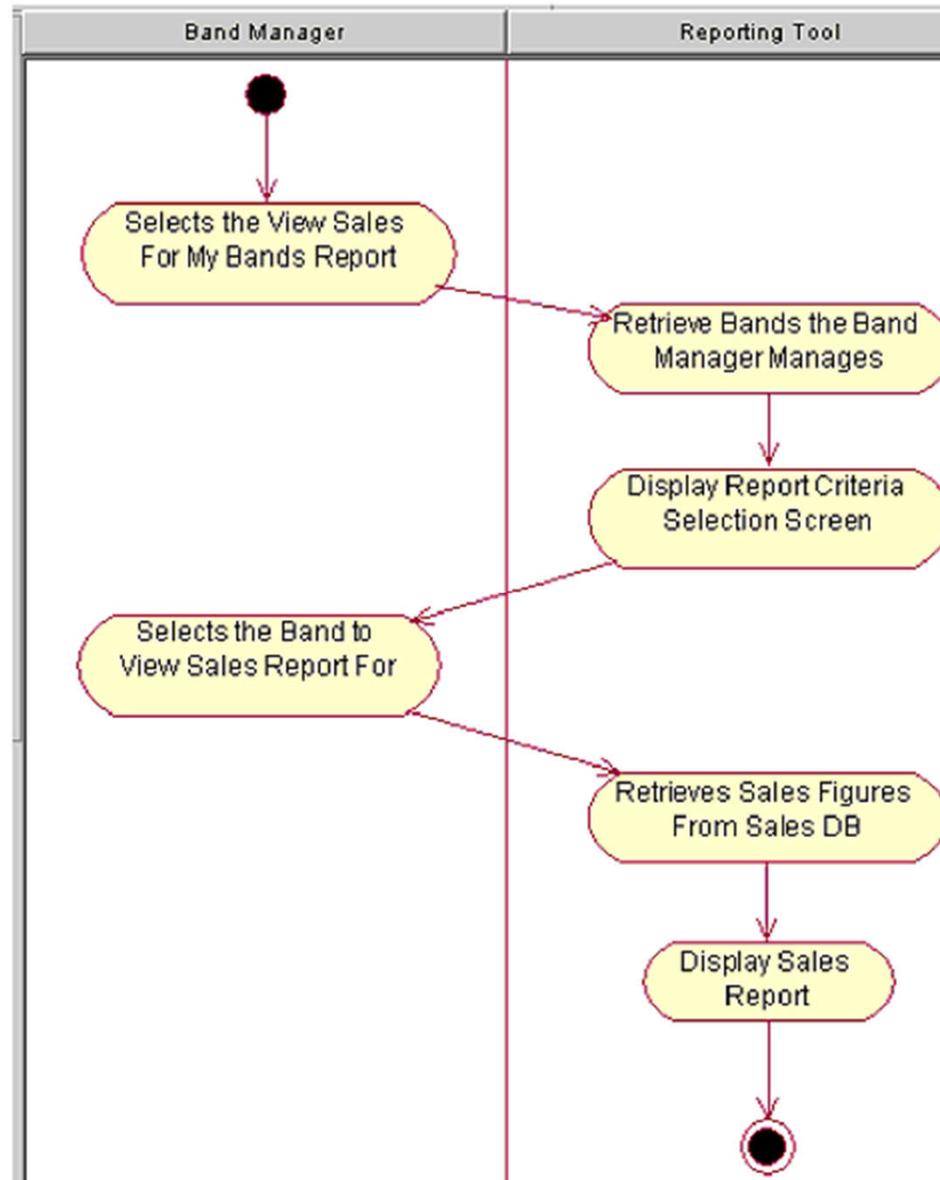


统一建模语言 (UML)



UML图形表示

5. 活动图



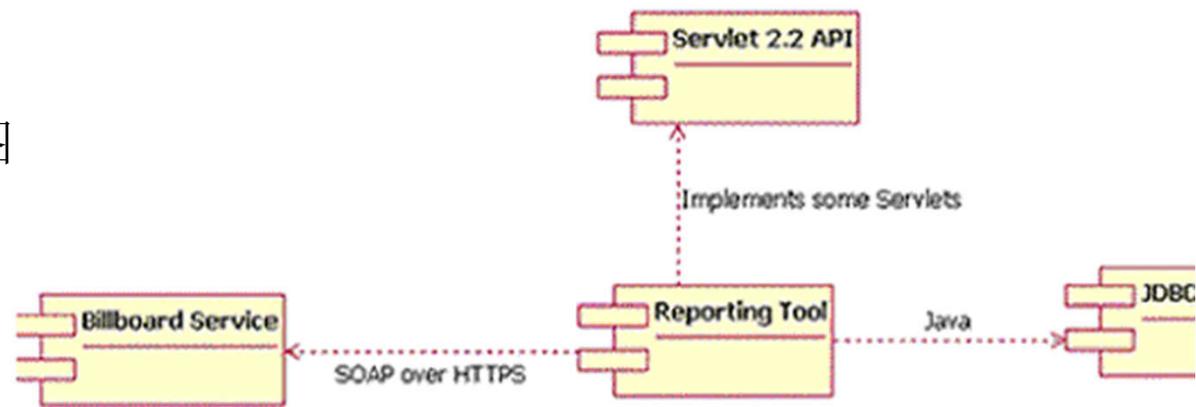
统一建模语言 (UML)



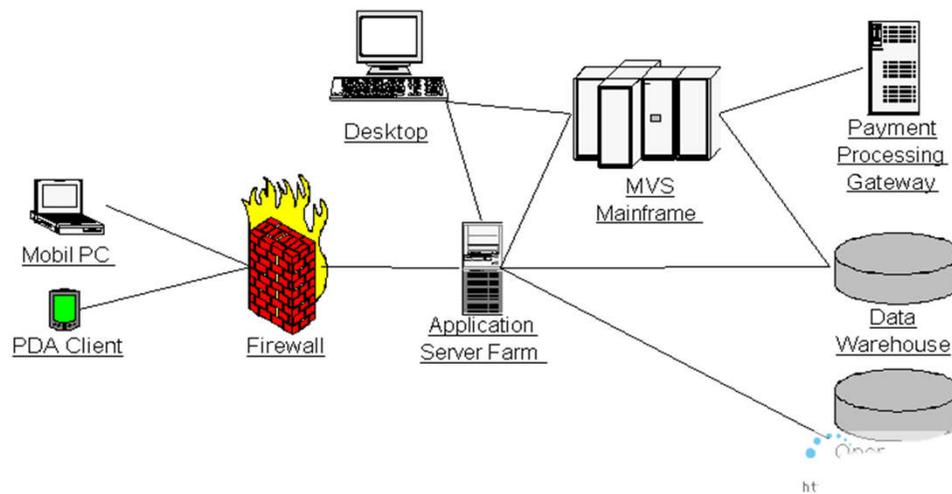
UML图形表示

6. 实现图

组件图



部署图



统一建模语言（半形式化表达）



- UML的形式化
 - UML使用**形式化的规格**说明描述模型的体系结构
 - 形式化语言只能准确表达**静态结构**
 - 需要加以自然语言辅助进行说明

人工系统架构设计与实现



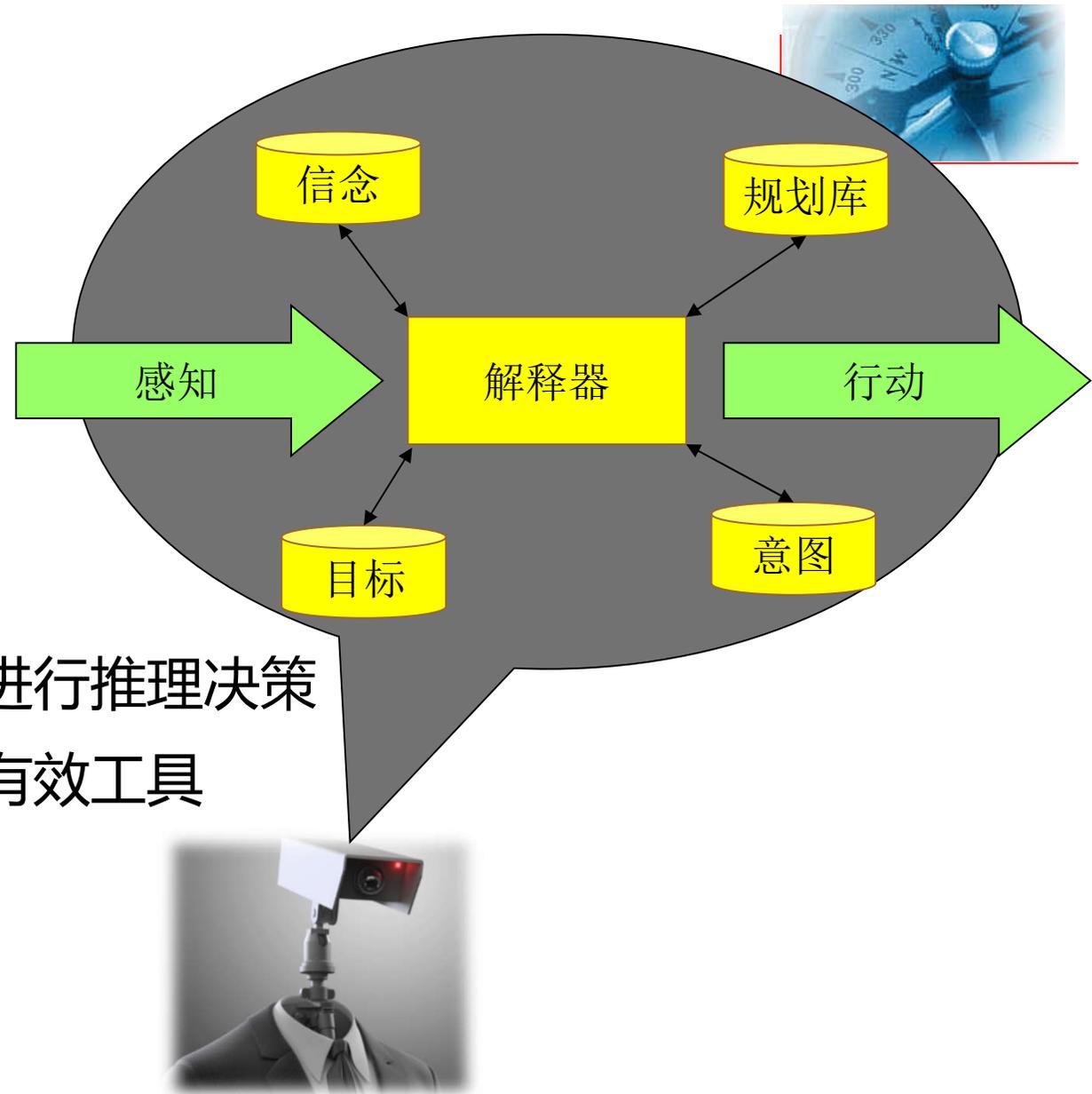
- 构建复杂系统要求具有了解并管理复杂关系的特别能力
 - 面向对象的方法给出了一个基本的方法论
 - **Rose**等工具为复杂系统建模提供**模型框架**
 - **UML**等高层次语言为实现各类框架提供了**建模语言**

高层建模方法



- 面向对象的建模与仿真
- 统一建模语言
- 专家系统

专家系统

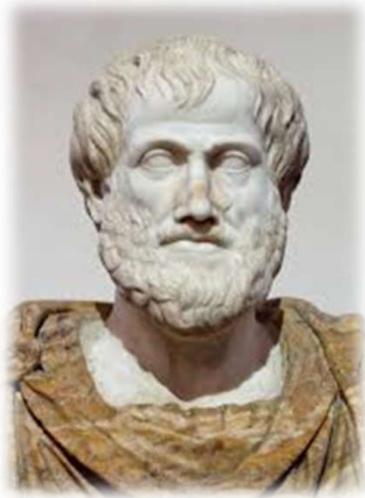


- 专家系统依靠知识进行推理决策
- 处理自动化决策的有效工具



如何实现？

知识与推理



亚里士多德（前384-前322）

- 古希腊哲学家亚里士多德是首先试图严格定义正确思考的人之一，他将“**正确思考**”定义为**不能辩驳的推理过程**。

- 他三段论提供了一种机制——允许在初始前提的条件下**机械的推导出结论**。

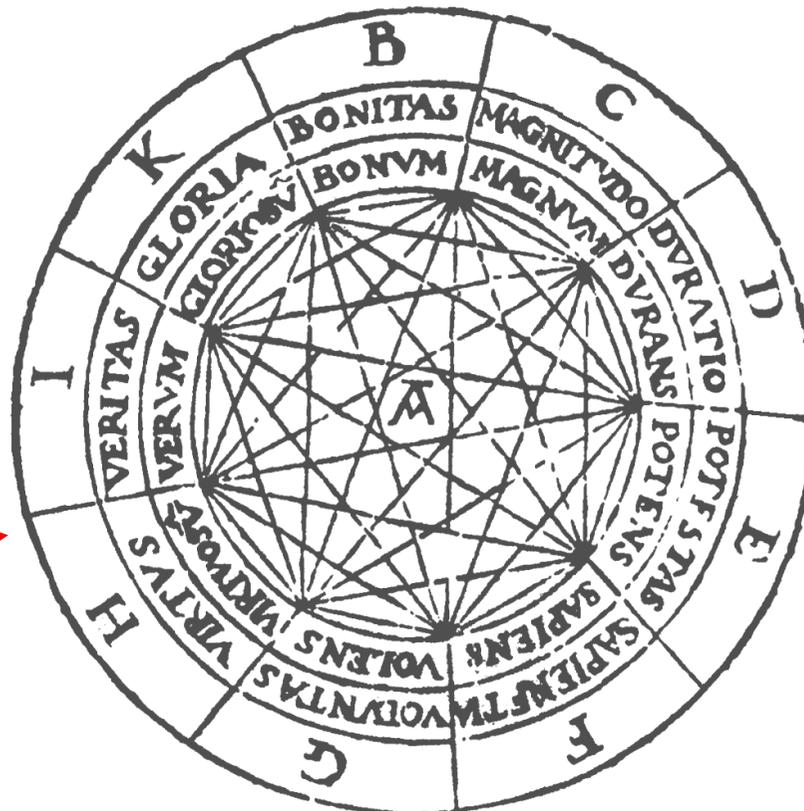
- 1) 如果所有人 (M) 都是必死的 (P) ， (大前提)
- 2) 并且所有希腊人 (S) 都是人 (M) ， (小前提)
- 3) 那么所有希腊人 (S) 都是必死的 (P) 。 (结论)

知识与推理



拉蒙·柳利 (1232-1315)

- Raomon Lull提出一种思想，认为推理确实可以用机械装置完成。



物理意识



概念之轮

知识与推理



- 如果我们具有一个物理意识
(概念之轮)，实现推理

那所用的知识从何而来？

知识与推理



弗朗西斯 培根 (1561-1626)

- Francis Bacon在《新工具论》中提出了经验主义的观点，相信现代科学方法，认为理论应建立于对于事物的观察，而不是直觉或迷信。

经验 → 知识

知识与推理



Rudolf Carnap (1891-1970)

- Rudolf Carnap在《世界的逻辑结构》中定义了一个清楚的计算过程，用于从基本的实验中抽取知识。这可能是第一个把意识当作计算过程的理论。。

知识



规则集合

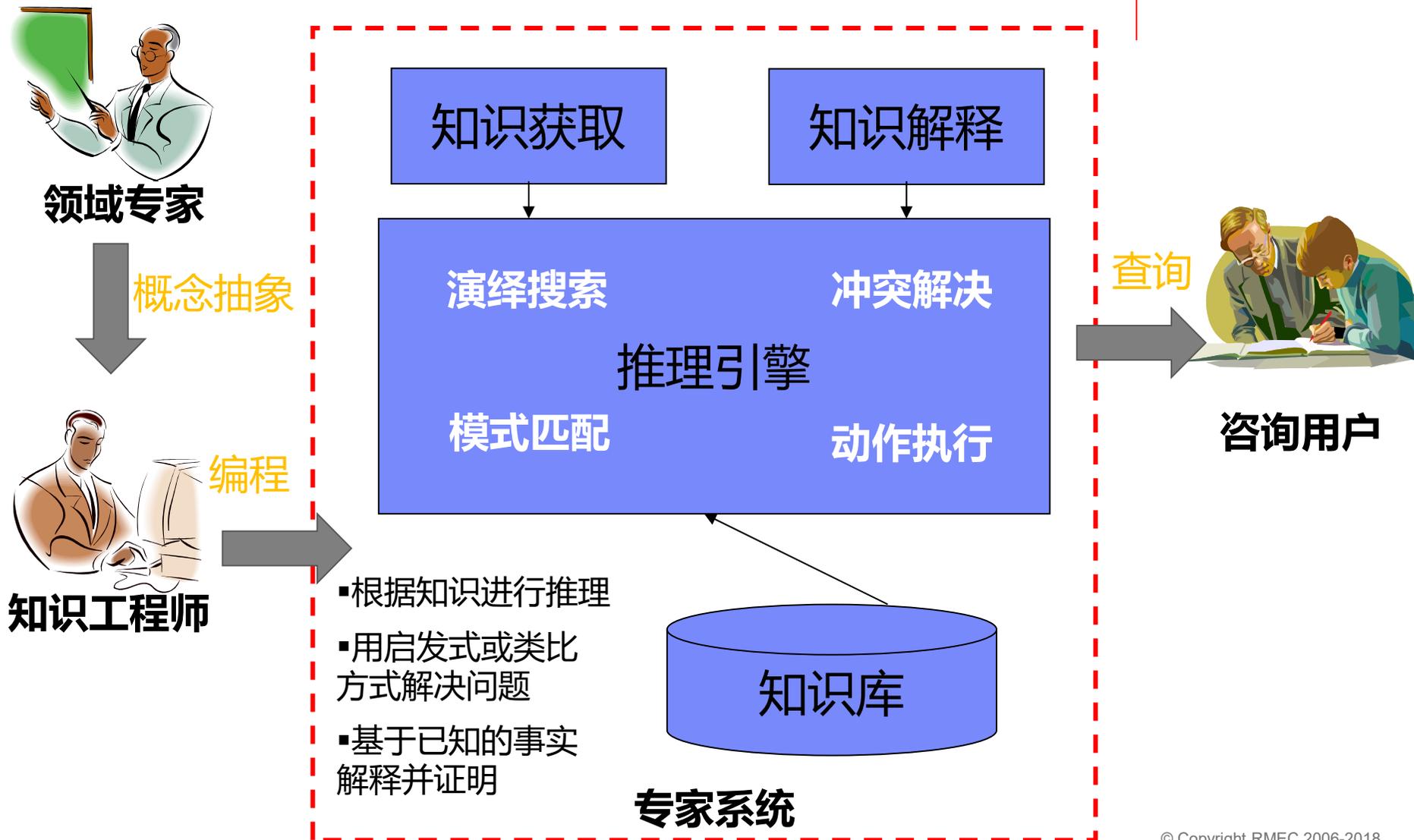
意识



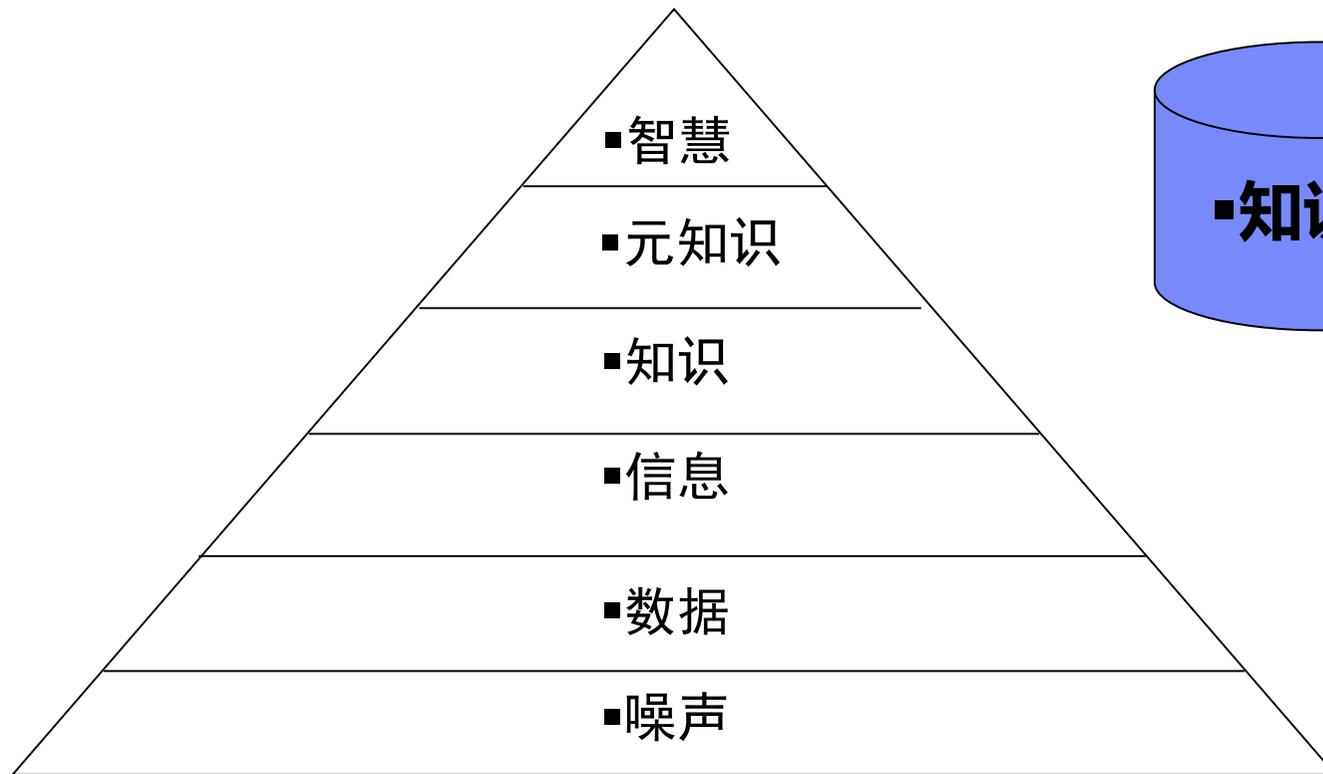
物理系统

这就是专家系统最初的来源，把决策过程物理化。

专家系统



知识的层次



知识的类别



▪事实

▪实例

▪过程

▪类比

▪行为

知识的表示原则



- 表示知识的范围是否广泛?
- 是否适合于推理?
- 是否适合于计算机处理?
- 是否有高效的算法?
- 能否表示不精确知识?
- 能否模块化, 以便于知识分层?
- 知识和元知识能否用统一的形式表示?
- 是否适合于加入启发式信息?
- 过程性表示还是说明性表示?

知识的表示形式



- **演绎系统**：采用命题和谓词演算进行推理
- **产生式系统**：指形如 $\alpha \rightarrow \beta$ 或IF (α) THEN (β)
- **框架结构**：框架名 (frame) 和一组用于描述框架各方面具体属性的槽(Slot)组成 (可以嵌套)
- **语义网络**：有向图表达的关系结构
- **过程性表示**：强调知识的动态特性，表达交互关系。
- **面向对象表示**：封装对象的知识 and 行为
- **基于本体的表示**：定义语义符号含义，构造扩展体系

基于演绎系统的专家系统



专家系统是一种典型的逻辑智能体

- 数理逻辑的经典部分—演绎系统包含命题逻辑和一阶谓词逻辑
- 演绎逻辑同时作为专家系统的知识表示方法和推理方法。

演绎系统-命题逻辑



在现代哲学、逻辑学、语言学中，命题是指一个判断
(陈述) 的语义

- 一种经典二值逻辑：非真即假

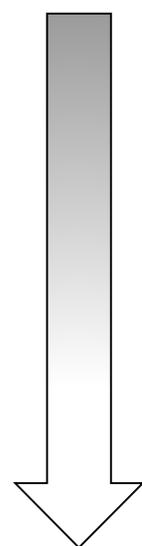
语义	(原子) 命题	真值	解释
2+2=4	<i>p</i>	= TRUE	
二月份有30天	<i>feb_has_30days</i>	= FALSE	
2018年房价大跌	<i>houseprice_crash</i>	= FALSE	
人类能登上火星	<i>human_wbn_mars</i>	= FALSE	
2月3号放寒假	<i>q</i>	= TRUE	

演绎系统-命题逻辑



命题逻辑研究复合命题之间的推导关系

- 命题可以通过逻辑连接符连接→复合命题



- 否定 \neg
- 合取 \wedge
- 析取 \vee
- 蕴涵 \rightarrow
- 等价 \leftrightarrow

原子命题

p

复合命题

$p \wedge feb_has_30days \vee \neg q$

优先级

演绎系统-命题逻辑



命题确定子句是命题逻辑的语言，它**不允许存在不确定性**

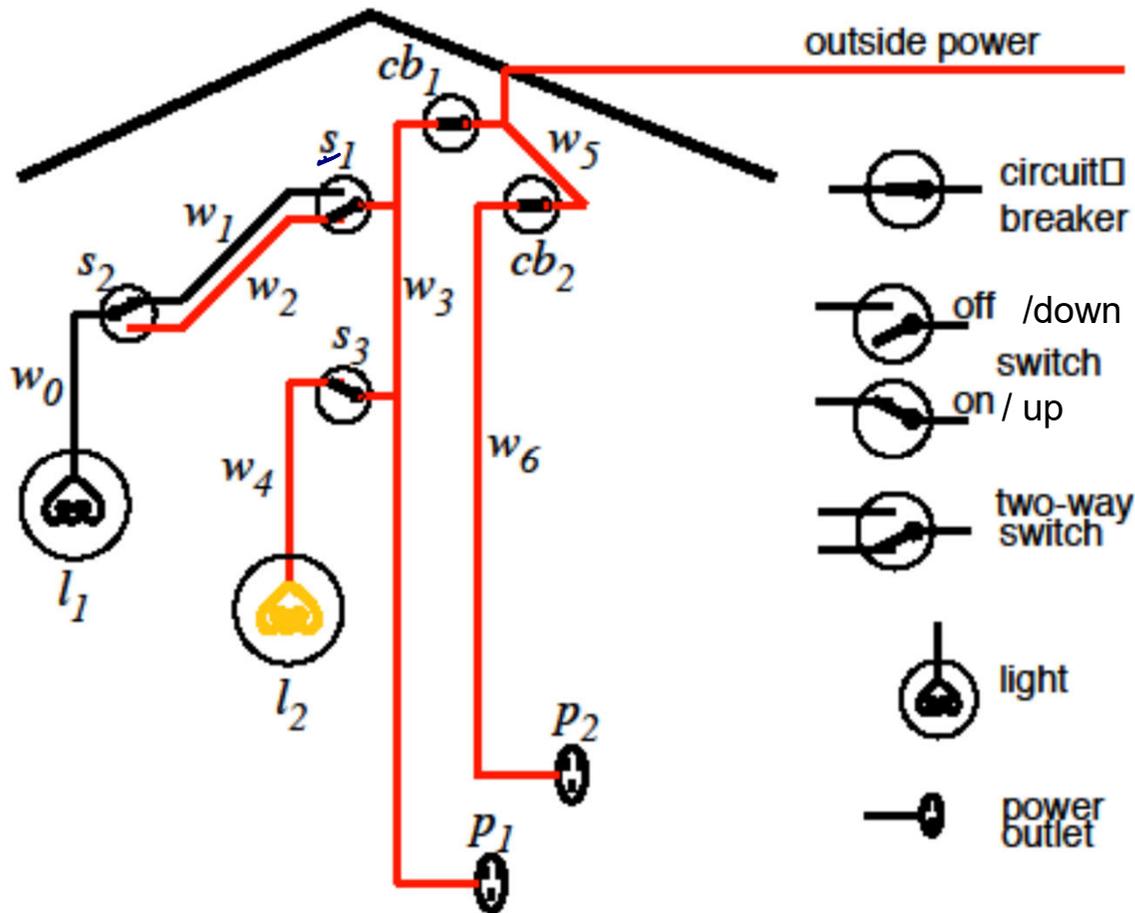
- **主体 (body)** 是原子子句或多个原子的合取，支持递归的形式。
例如 $b_1 \wedge b_2$ ，这里 b_1 and b_2 都是主体

▪ 例子: $p_1 \wedge p_2$;
 $ok_w_1 \wedge live_w_0$

- **确定子句**是
- - 1个原子子句或
- - 规则 $h \leftarrow b$ ，这里 h 是一个原子子句的头部 (**Head**)， b 是主体

▪ 例子: $p_1 \leftarrow p_2$;
 $live_w_0 \leftarrow live_w_1 \wedge up_s_2$

命题逻辑-知识库



light_l1.

light_l2.

ok_l1.

ok_l2.

ok_cb1.

ok_cb2.

live_outside.

live_w0 + live_w1 ∧ up_s2.

live_w0 + live_w2 ∧ down_s2.

live_w1 + live_w3 ∧ up_s1.

live_w2 + live_w3 ∧ down_s1.

live_l2 + live_w4.

live_w4 + live_w3 ∧ up_s3.

live_p1 + live_w3.

live_w3 + live_w5 ∧ ok_cb1.

live_p2 + live_w6.

live_w6 + live_w5 ∧ ok_cb2.

live_w5 + live_outside.

lit_l1 + light_l1 ∧ live_l1 ∧ ok_l1.

lit_l2 + light_l2 ∧ live_l2 ∧ ok_l2.

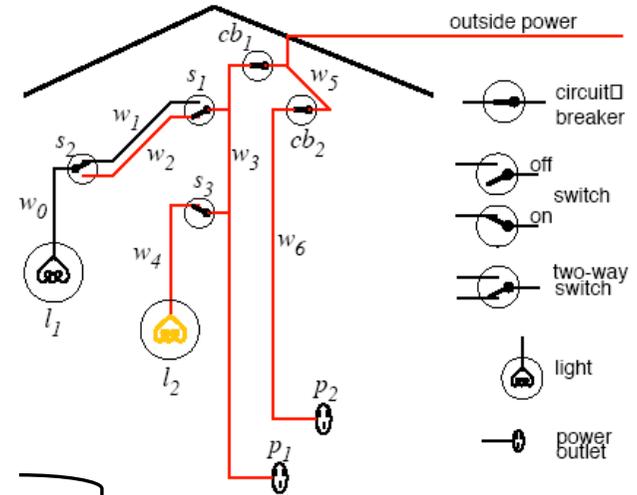
命题确定子句
构成的知识库

light_l1.
light_l2.
ok_l1.
ok_l2.
ok_cb1.
ok_cb2.
live_outside.

原子

live_l1 \leftarrow *live_w0*.
live_w0 \leftarrow *live_w1* \wedge *up_s2*.
live_w0 \leftarrow *live_w2* \wedge *down_s2*.
live_w1 \leftarrow *live_w3* \wedge *up_s1*.
live_w2 \leftarrow *live_w3* \wedge *down_s1*.
live_l2 \leftarrow *live_w4*.
live_w4 \leftarrow *live_w3* \wedge *up_s3*.
live_p1 \leftarrow *live_w3*.
live_w3 \leftarrow *live_w5* \wedge *ok_cb1*.
live_p2 \leftarrow *live_w6*.
live_w6 \leftarrow *live_w5* \wedge *ok_cb2*.
live_w5 \leftarrow *live_outside*.
lit_l1 \leftarrow *light_l1* \wedge *live_l1* \wedge *ok_l1*.
lit_l2 \leftarrow *light_l2* \wedge *live_l2* \wedge *ok_l2*.

规则



- 确定子句是
- - 1个原子子句或
- - 规则 $h \leftarrow b$, 这里 h 是一个原子子句 (头), b 是主体

测试：以下有多少个合法的确定子句？

▪A. 3

▪B. 4

▪C. 5

▪D. 6

▪E. 7

a) $class_is_fun$



合法

不合法

b) $class_is_fun \vee class_is_boring$



计算机不懂我们在讨论什么！！

c) $class_is_fun \leftarrow learn_useful_techniques$



d) $class_is_fun \leftarrow learn_useful_techniques \wedge notTooMuch_work$



e) $class_is_fun \leftarrow learn_useful_techniques \wedge \neg TooMuch_work$



f) $class_is_fun \leftarrow f(time_spent, material_learned)$



g) $srtsyj \leftarrow errt \wedge gffdgdgd$



命题逻辑-知识库



语义可以让我们将逻辑中符号和领域知识联系起来

▪ 解释 (定义)

解释 I 为每个原子设定一个真值 (可以理解为KB当前状态)

我们可以利用解释来确定子句的真值

▪ 语句的真值 (定义)

- 主体 $b_1 \wedge b_2$ 为真当且仅当 I 中 b_1 和 b_2 都为真
- 规则 $h \leftarrow b$ 为假 (在 I 中) 当且仅当 b 为真与 h 为假

命题逻辑-知识库



知识库 (KB) 是多组命题确定子句的集合, 知识库的元素是公理,
一组命题的**模型**是使该组命题都为真值的一个**解释**

如果g在KB的每个模型中都为真, 则g是KB的一个逻辑结论

$$KB \vdash \rightarrow g$$

- 逻辑结论使计算机可以在不知道真实世界的语义的情况, 仍然可以进行正确的推导

命题逻辑-知识库



真值表：在不同解释下的真值

F=false, T=true

	a_1	a_2	$a_1 \wedge a_2$
I_1	F	F	F
I_2	F	T	F
I_3	T	F	F
I_4	T	T	T

	h	b	$h \leftarrow b$
I_1	F	F	T
I_2	F	T	F
I_3	T	F	T
I_4	T	T	T

命题逻辑-知识库



知识库的**模型**是使该知识库每个子句都为真的一个解释

KB = $\begin{cases} p \leftarrow q \\ q \\ r \leftarrow s \end{cases}$ 以下哪个解释是KB的模型?

	p	q	r	s
I_1	T	T	T	T
I_2	F	F	F	F
I_3	T	T	F	F
I_4	T	T	T	F
I_5	F	T	F	T

▪A. I_3

▪B. I_1, I_3

▪C. I_1, I_3, I_4

▪D. 所有

命题逻辑-知识库



知识库的**模型**是使该知识库每个子句都为真的一个解释

$$\text{KB} = \begin{cases} p \leftarrow q \\ q \\ r \leftarrow s \end{cases} \quad \text{以下哪个解释是KB的模型?}$$

	p	q	r	s	$p \leftarrow q$	q	$r \leftarrow s$	KB
I_1	T	T	T	T				
I_2	F	F	F	F				
I_3	T	T	F	F				
I_4	T	T	T	F				
I_5	F	T	F	T				

命题逻辑-知识库



知识库的**模型**是使该知识库每个子句都为真的一个解释

$$\text{KB} = \begin{cases} p \leftarrow q \\ q \\ r \leftarrow s \end{cases} \quad \text{以下哪个解释是KB的模型? } I_1 \ I_3 \ I_4$$

	p	q	r	s	$p \leftarrow q$	q	$r \leftarrow s$	KB
I_1	T	T	T	T	T	T	T	T
I_2	F	F	F	F	T	F	T	F
I_3	T	T	F	F	T	T	T	T
I_4	T	T	T	F	T	T	T	T
I_5	F	T	F	T	F	T	F	F

我们在做什么？



我们希望利用演绎系统表达知识，完成推理

- 1) 告诉系统任务领域相关的**知识**
 - 建立 **KB**
 - 表达当前对象/系统/任务的**真实状态**

- 2) **向系统提问**：这个新状态为真/假？
 - 我们希望系统回答具备以下特性
 - **合理性**：根据语义给出正确的回答
 - **完整性**：当答案存在时一定可以找到正确的回答

例子



- 1) 告诉系统任务领域相关的**知识**

$$KB = \begin{cases} p \leftarrow q. \\ q. \\ r \leftarrow s. \end{cases}$$

- 2) **向系统提问**: 这个新状态为真/假?

p?

r?

s?

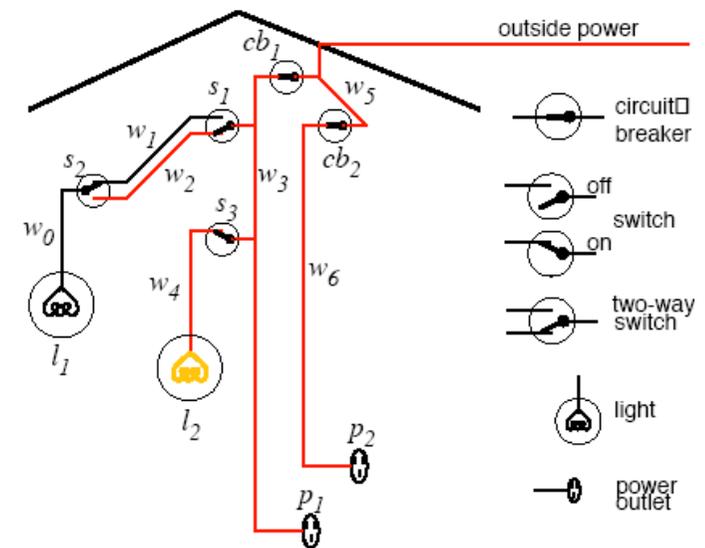
更具体些



1) 告诉系统任务领域相关的知识

light_l1.
light_l2.
ok_l1.
ok_l2.
ok_cb1.
ok_cb2.
live_outside

live_l1 ← *live_w0*.
live_w0 ← *live_w1* ∧ *up_s2*.
live_w0 ← *live_w2* ∧ *down_s2*.
live_w1 ← *live_w3* ∧ *up_s1*.
live_w2 ← *live_w3* ∧ *down_s1*.
live_l2 ← *live_w4*.
live_w4 ← *live_w3* ∧ *up_s3*.
live_p1 ← *live_w3*.
live_w3 ← *live_w5* ∧ *ok_cb1*.
live_p2 ← *live_w6*.
live_w6 ← *live_w5* ∧ *ok_cb2*.
live_w5 ← *live_outside*.
lit_l1 ← *light_l1* ∧ *live_l1* ∧ *ok_l1*.
lit_l2 ← *light_l2* ∧ *live_l2* ∧ *ok_l2*.



2) 向系统提问：这个新状态为真/假？

live_w4?

lit_l2?

命题逻辑-推理



我们需要一个推理过程，来找到当前KB的一个逻辑结论

- **合理性**: 如何任何从KB中导出的命题都是KB的逻辑结论，则推到过程是合理的
- **完整性**: 对KB中的每个结论都存在一个验证（推导过程）

推理引擎

命题逻辑-推理



一种简单的机械推导过程

- 枚举出KB所有的I（解释）
- 对于KB中的所有I, 检查其是否是KB的模型
 - ✓ 例如：对于一个I, 检查 KB中的所有子句是否全为真
- 如果g在这些模型中, $KB \models g$

实现时会有什么问题？

- 如果KB中有n个命题, 必须检查 2^n 次解释的组合

研究推导理论（算法）的目标

- 找到的合理和完全的推导过程, 使我们根据KB直接验证逻辑规则, 而不用在整个状态空间上搜索

命题逻辑-推理



两种推导（演绎）形式

- 自底向上的推导
（正向链接）
- 自顶向下的查询
（搜索）



自底向上的推导



总体思路基于推导规则

if “ $h \leftarrow b_1 \wedge \dots \wedge b_m$ ” 是KB中的子句,
and

每个 b_i 都成立,

then 可以推导出 h .

- 这个规则也包含了 $m=0$ 时的情况

自底向上的推导



机械推导过程，输入KB

初始化原子集合 $C := \{\}$;

repeat

选择 KB 中的子句“ $h \leftarrow b_1 \wedge \dots \wedge b_m$ ”，

对所有 b_i ， $b_i \in C, h \notin C$;

$C := C \cup \{h\}$

until 没有其它确定子句可以选择.

return C

自底向上的推导



初始化原子集合 $C := \{\}$;

repeat

选择KB中的子句“ $h \leftarrow b_1 \wedge \dots \wedge b_m$ ”，其中 对所有 i , $b_i \in C, h \notin C$;

$C := C \cup \{h\}$

until 没有其它确定子句可以选择.

KB

- $a \leftarrow b \wedge c$
- $a \leftarrow e \wedge f$
- $b \leftarrow f \wedge k$
- $c \leftarrow e$
- $d \leftarrow k$
- $e.$
- $f \leftarrow j \wedge e$
- $f \leftarrow c$
- $j \leftarrow c$

C

- $\{\}$
- $\{e\}$
- $\{c, e\}$
- $\{c, e, f\}$
- $\{c, e, f, j\}$
- $\{c, e, f, j, a\}$
- 结束得到 $\text{KB} \models a, \text{KB} \models j \dots$

自顶向下的推导



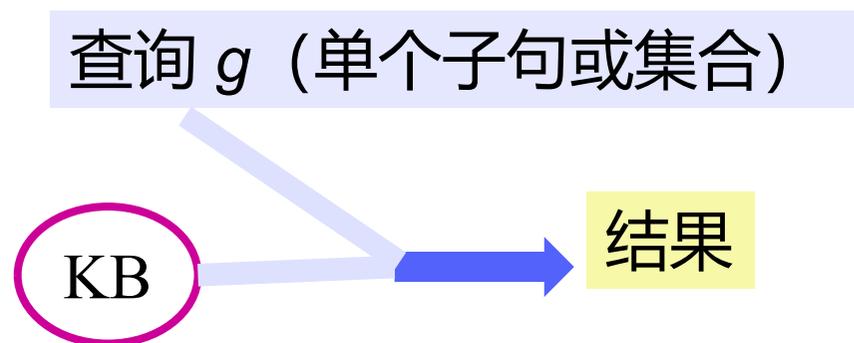
- **基本思想:** 从输入子句 g 开始反向搜索, 确定其是否在KB中成立

自底向上



- 如果 $g \subseteq C$, g 成立
- 何时算法得到 g ?
 - 算法结束

自顶向下



- 选择 g 中的一个原子, 反向查询

自顶向下的推导



机械推导过程，输入KB，待证明原子集合 g

初始化原子集合 $g := \text{Query}$;

repeat

 select g 中的一个原子 a ;

 choose KB中以 a 为头部的确定子句“ $a \leftarrow \mathbf{B}$ ”

 将 g 中的 a 替换为 \mathbf{B}

until $g = \{\}$

return *yes*

自顶向下的推导-例子

```
初始化原子集合  $g := \text{Query}$ ;  
repeat  
    select  $g$  中的一个原子  $a$ ;  
    choose KB 中以  $a$  为头部的确定子句 “ $a$   
     $\leftarrow B$ ”  
    将  $g$  中的  $a$  替换为  $B$   
until  $g = \{\}$   
return yes
```

$a \leftarrow e \wedge f.$

$a \leftarrow b \wedge c.$

$b \leftarrow k \wedge f.$

$c \leftarrow e.$

$d \leftarrow k.$

$e.$

KB

$f \leftarrow j \wedge e.$

$f \leftarrow c.$

$j \leftarrow c.$

查询: a

1) $yes \leftarrow a$

1) $g = \{e, f\}$

2) $yes \leftarrow e \wedge f$

2) $g = \{f, e\}$

3) $yes \leftarrow f$

3) $g = \{c, e\}$

4) $yes \leftarrow c$

4) $g = \{e\}$

5) $yes \leftarrow e$

5) $g = \{\}$

限制



- 命题逻辑采用可能世界语义来反映客观世界的不确定性，并以此来确定不同情境下的状态（真值），以完成推导。

可能世界

可能世界的概念由莱布尼茨提出:一个世界如果与逻辑定律不矛盾,这个世界是可能的.世界不只有一个,除了现实世界之外,一个公式成立与否,取决于在哪个世界对它进行考察.

专家系统—工具



Datalog

Drools

CLIPS

DTRules

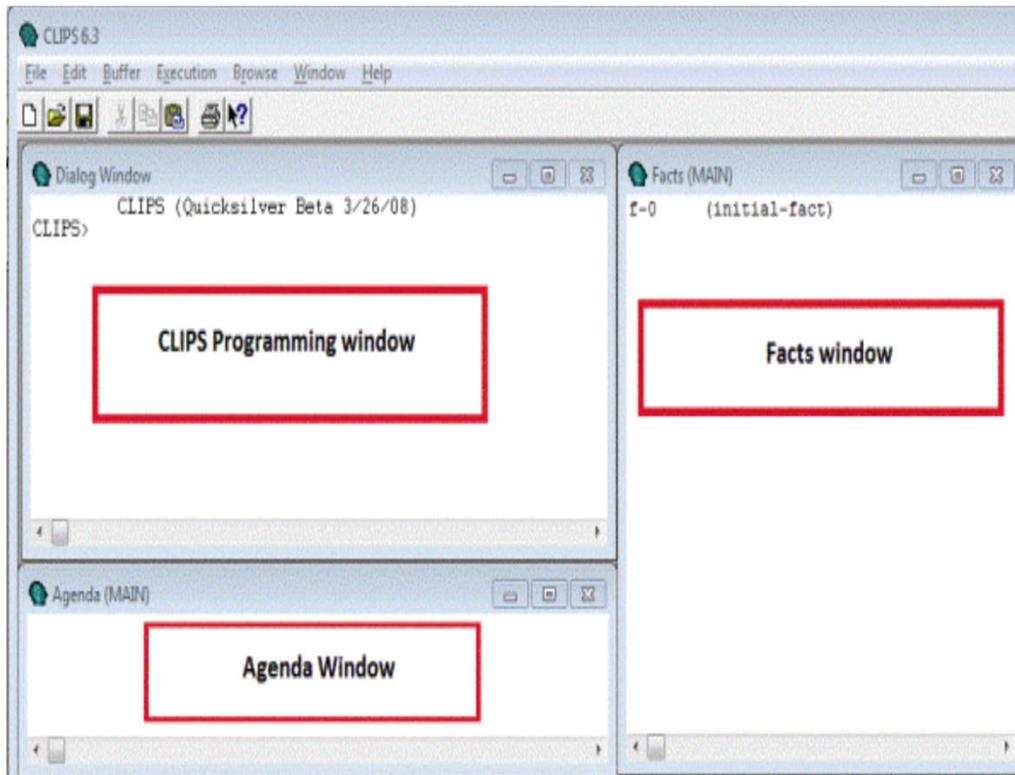
Prolog

OpenL Tablets

JESS

Java Rules Engine API

专家系统—CLIPS

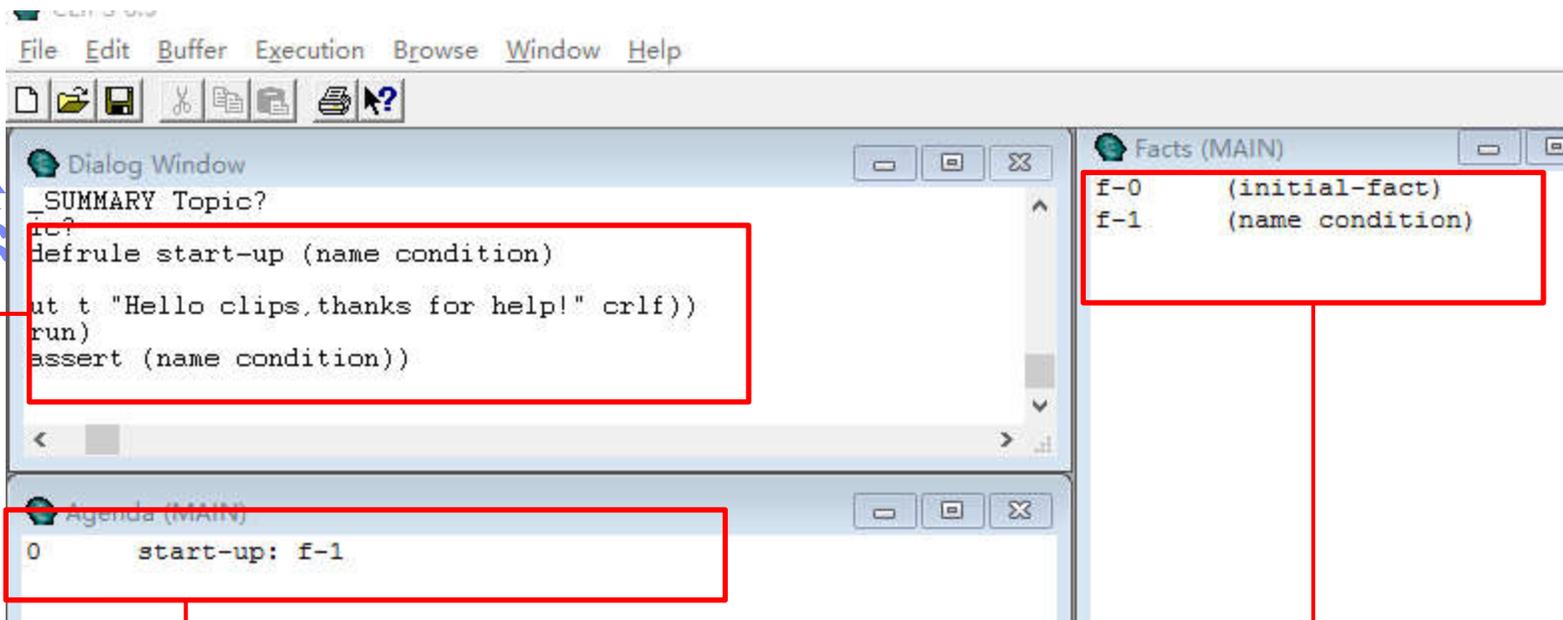


- (defrule start-up
 (name condition)
=>
 (printout t "Hello Clips!" crlf))
- (assert (name condition))

NASA开发

持续的支持

第三方集成



专家系



领域专家

概念抽象

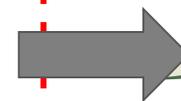


知识工程师

编程

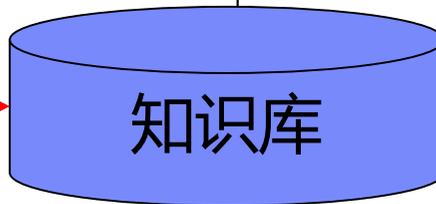


查询



咨询用户

规则&事实



工作内存

专家系统

专家系统—实例



实例



End