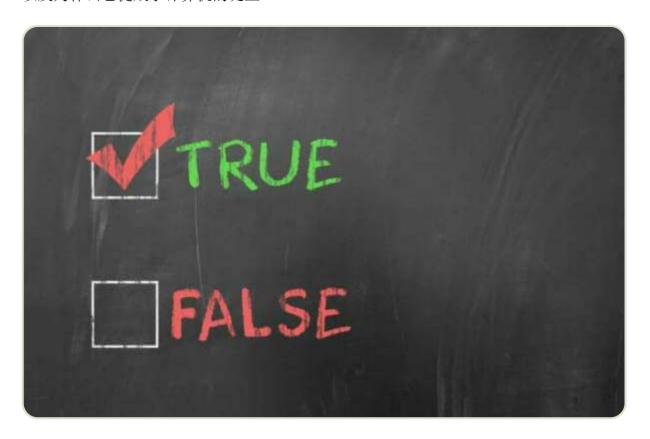
# 布尔代数入门

作者: 阮一峰

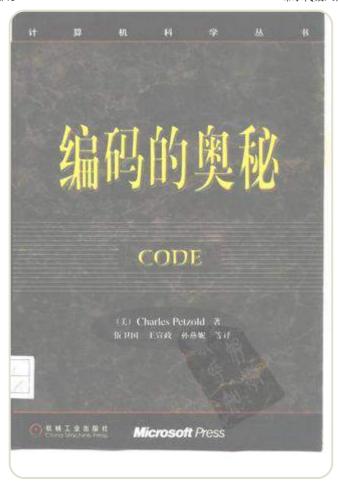
日期: 2016年8月 5日

布尔代数是计算机的基础。没有它,就不会有计算机。

布尔代数发展到今天,已经非常抽象,但是它的核心思想很简单。本文帮助你理解布尔代数,以及为什么它促成了计算机的诞生。



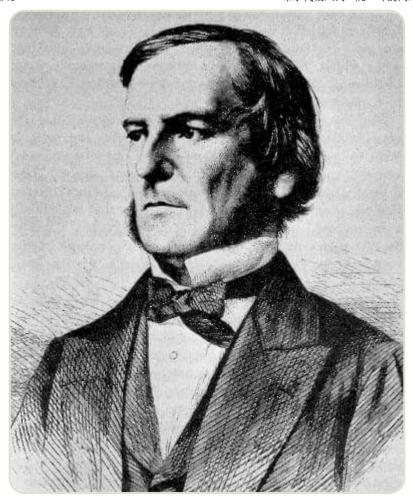
我依据的是《编码的奥妙》的第十章。这是一本好书,强烈推荐。



# 一、数理逻辑的起源

19世纪早期,英国数学家乔治·布尔(George Boole,1815—1864)突发奇想:人的思想能不能用数学表达?

此前,数学只用于计算,没有人意识到,数学还能表达人的逻辑思维。



两千年来,哲学书都是用文字写的。比如,最著名的三段论:

所有人都是要死的,

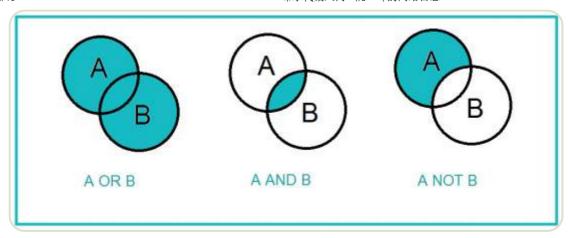
苏格拉底是人,

所以, 苏格拉底是要死的。

乔治·布尔认为,这种推理可以用数学表达,也就是说,哲学书完全可以用数学写。这就是数理逻辑的起源。

## 二、集合论

乔治·布尔发明的工具,叫做"集合论"(Set theory)。他认为,逻辑思维的基础是一个个集合(Set),每一个命题表达的都是集合之间的关系。



比如,所有人类组成一个集合 R,所有会死的东西组成一个集合 D。

所有人都是要死的

集合论的写法就是:

R X D = R

集合之间最基本的关系是并集和交集。乘号(X)表示交集,加号(+)表示并集。上面这个式子的意思是, R 与 D 的交集就是 R 。

同样的, 苏格拉底也是一个集合 S , 这个集合里面只有苏格拉底一个成员。

苏格拉底是人

// 等同于

S X R = S

上面式子的意思是,苏格拉底与人类的交集,就是苏格拉底。

将第一个式子代入第二个式子,就得到了结论。

S X (R X D)

= (S X R) X D

= S X D

= S

这个式子的意思是,苏格拉底与会死的东西的交集,就是苏格拉底,即苏格拉底也属于会死的东西。

### 三、集合的运算法则

前面的三段论比较容易,一眼就能看出结论。但是,有些三段轮比较复杂,不容易立即反应过来。

请看下面这两句话。

"鸭嘴兽是卵生的哺乳动物。鸭嘴兽是澳洲的动物。"

你能一眼得到结论吗?

鸭嘴兽 X 卵生 = 鸭嘴兽

鸭嘴兽 x 澳洲 = 鸭嘴兽

将第一个式子代入第二个,就会得到:

鸭嘴兽 X 卵生 x 澳洲 = 鸭嘴兽

// 相当于

卵生 x 澳洲 = 鸭嘴兽 + 其他

因此,结论就是"有的卵生动物是澳洲的动物",或者"有的澳洲的动物是卵生动物"。

还有更不直观的三段论。

"哲学家都是有逻辑头脑的,一个没有逻辑头脑的人总是很顽固。"

请问结论是什么?

这道题会用到新的概念: 全集和空集。集合 A 和所有不属于它的元素(记作 -A )构成全集 ( I ),这时 A 和 -A 的交集就是一个空集 ( 0 )。

A + (-A) = I

A X (-A) = 0

因此,有下面的公式。

В

= B X I

= B X (A + -A)

= B X A + B X (-A)

回到上面那道题。

哲学家 X 逻辑 = 哲学家

无逻辑 X 顽固 = 无逻辑

根据第一个命题,可以得到下面的结论。

哲学家 X 无逻辑

- = (哲学家 X 逻辑) X 无逻辑
- = 哲学家 X (逻辑 X 无逻辑)
- = 哲学家 X 0
- = 0

即哲学家与没有逻辑的人的交集,是一个空集。

根据第二个命题,可以得到下面的结论。

无逻辑 X 顽固

- = 无逻辑 X 顽固 X (哲学家 + 非哲学家)
- = 无逻辑 X 顽固 X 哲学家 + 无逻辑 X 顽固 X 非哲学家
- = 0 X 顽固 + 无逻辑 X 顽固 X 非哲学家
- = 无逻辑 X 顽固 X 非哲学家
- = 无逻辑

也就是说, 最终的结论如下。

无逻辑 X 顽固 X 非哲学家 = 无逻辑

// 相当于

顽固 X 非哲学家 = 无逻辑 + 其他

结论就是顽固的人与非哲学家之间有交集。通俗的表达就是:一些顽固的人,不是哲学家,或者一些不是哲学家的人,很顽固。

由此可见,集合论可以帮助我们得到直觉无法得到的结论,保证推理过程正确,比文字推导更可靠。

$$(A+B+C)(\overline{AB}+\overline{AC})$$

$$=(A+B+C)(\overline{AB}+\overline{AC})$$

$$=(A+B+C)(\overline{AB}+\overline{AC})(A+C)$$

$$=(A+B+C)(\overline{AC}+\overline{AB}+\overline{BC})$$

$$=(A+B+C)(\overline{AC}+\overline{AB}+\overline{AC})$$

$$=(A+B+C)(\overline{AC}+\overline{AB}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{AC}+\overline{A$$

### 四、集合论到布尔代数

既然命题可以用集合论表达, 那么逻辑推导无非就是一系列集合运算。

由于集合运算的结果还是集合,那么通过判断个体是否属于指定集合,就可以计算命题的真伪。

一名顾客走进宠物店,对店员说: "我想要一只公猫,白色或黄色均可;或者一只母猫,除了白色,其他颜色均可;或者只要是黑猫,我也要。"

这名顾客的要求用集合论表达,就是下面的式子。

公猫 X (白色 + 黄色) + 母猫 X 非白色 + 黑猫

店员拿出一只灰色的公猫,请问是否满足要求?

布尔代数规定,个体属于某个集合用 1 表示,不属于就用 0 表示。 灰色的公猫属于公猫集合,就是 1 ,不属于白色集合,就是 0 。

上面的表达式变成下面这样。

$$1 \times (0 + 0)$$

- + 0 X 1
- + 0
- = 0

因此,就得到结论,灰色的公猫不满足要求。

这就是布尔代数: 计算命题真伪的数学方法。

### 五、布尔代数的运算法则

布尔代数的运算法则与集合论很像。

交集的运算法则如下。

$$1 X 1 = 1$$

1 X 0 = 0

 $0 \times 0 = 0$ 

并集的运算法则如下。

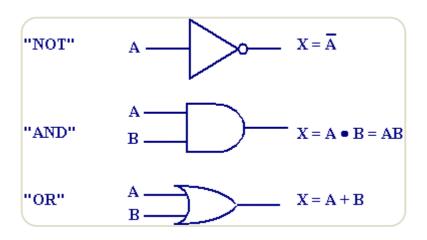
$$1 + 1 = 1$$

1 + 0 = 1

0 + 0 = 0

集合论可以描述逻辑推理过程,布尔代数可以判断某个命题是否符合这个过程。人类的推理和判断,因此就变成了数学运算。

**20**世纪初,英国科学家香农指出,布尔代数可以用来描述电路,或者说,电路可以模拟布尔代数。于是,人类的推理和判断,就可以用电路实现了。这就是计算机的实现基础。



### 六、布尔代数的局限

虽然布尔代数可以判断命题真伪,但是无法取代人类的理性思维。原因是它有一个局限。

它必须依据一个或几个已经明确知道真伪的命题,才能做出判断。比如,只有知道"所有人都会死"这个命题是真的,才能得出结论"苏格拉底会死"。

布尔代数只能保证推理过程正确,无法保证推理所依据的前提是否正确。如果前提是错的,正确的推理也会得到错误的结果。而前提的真伪要由科学实验和观察来决定,布尔代数无能为力。

(完)

#### 文档信息

- 版权声明:自由转载-非商用-非衍生-保持署名(创意共享3.0许可证)
- 发表日期: 2016年8月 5日
- 更多内容: 档案 » 理解计算机
- 博客文集: 《寻找思想之路》, 《未来世界的幸存者》
- 社交媒体: witter, weibo
- Feed订阅: 🔕