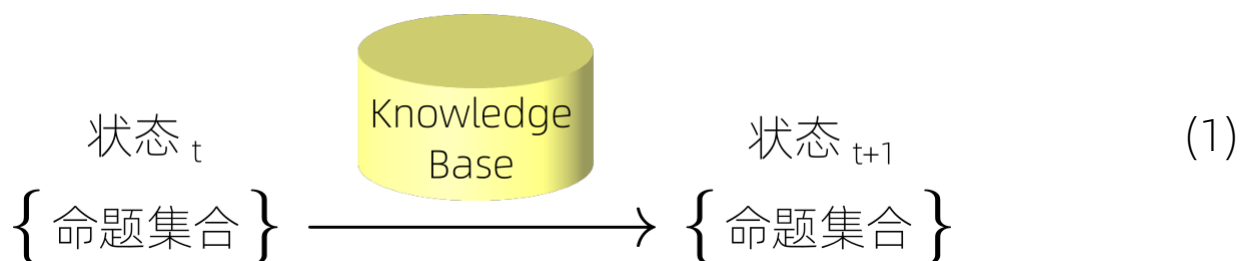


①

# 逻辑与深度学习的关系

这是经典逻辑 AI 的最基本运作模式：



它其实包含了两个算法：

- **matching** (unification):  
逻辑 rules 是包含变量的条件命题，  
例如  $\forall x. \text{是人}(x) \Rightarrow \text{会死}(x)$ .  
Unification 判定一条 rule 是否可以 apply 到某逻辑命题上，  
例如：是人(苏格拉底) 可以跟上式的左边 unify.  
Matching 的结果是得到一推 instantiated (特例化，即不包含变量) 的命题。
- **forward- or backward-chaining** (resolution):  
由已知事实 推导出新结论，或反过来，判断某给定的新结论是否成立。  
例如：是人(苏格拉底)  $\Rightarrow$  会死(苏格拉底)  $\wedge$  是人(苏格拉底)  
可以推出：会死(苏格拉底)。

深度学习的特点，就是将

$$\text{状态}_t \vdash \text{状态}_{t+1} \quad (2)$$

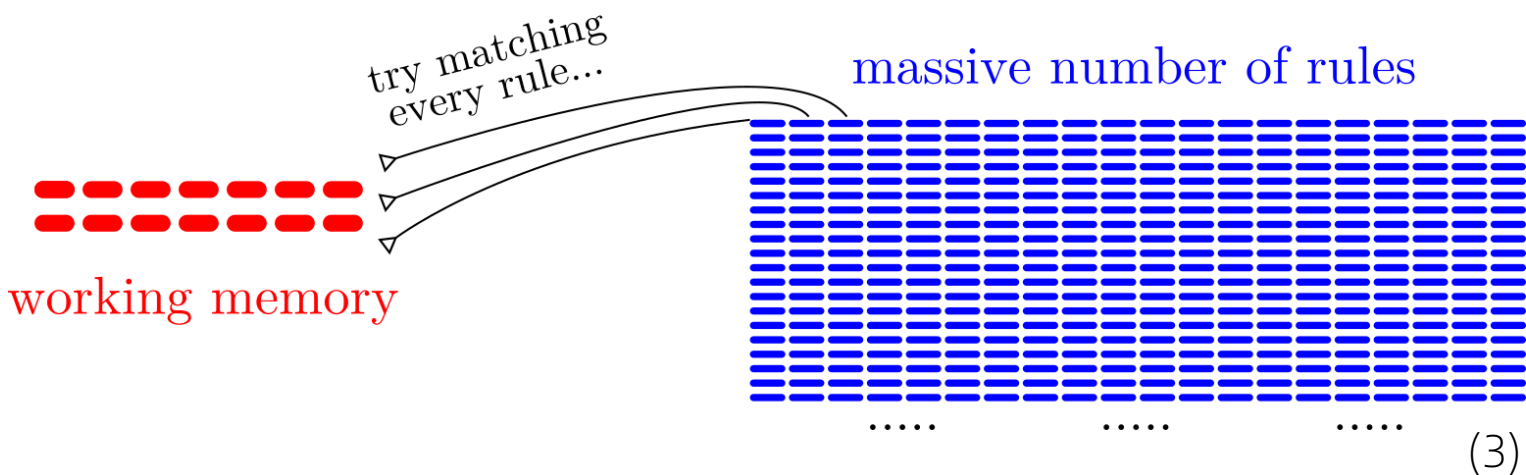
的逻辑推导过程，通通纳入进去一个非常复杂的非线性函数 (= 深度神经网络) 里面。这样做以后，上述的逻辑结构被 “mingled” 在一起，以至于很难分辨了。但也正是由于这种「大杂烩」，深度神经网络 将一套复杂的组合算法压缩成数量不算太多的一层层参数。它同时可以做 learning 和 inference 这两个动作。这种简单粗暴的方法，其实非常有效率，要超越它的速度并不容易！

我们知道 (或推测) 一个智能系统 应该具有 符号逻辑的结构。这点知识可不可以用来 约束/加速 深度神经网络？答案似乎是有可能的。现时 state-of-the-art 处理视觉的 CNN 和 处理文字的 BERT，它们都有内部结构，**而不是 fully-connected**，而且这内部结构 对应于 被处理的资料的结构。因此我们有理由相信，逻辑结构 可以用来约束 深度神经网络的结构，达到加速。

②

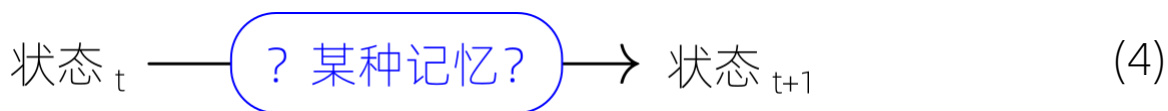
接下来我们详细一点看逻辑系统的结构：

Knowledge Base 里面有很多 rules，系统要将这些 rules 逐一 match with 系统状态 (= working memory) 里面的命题：

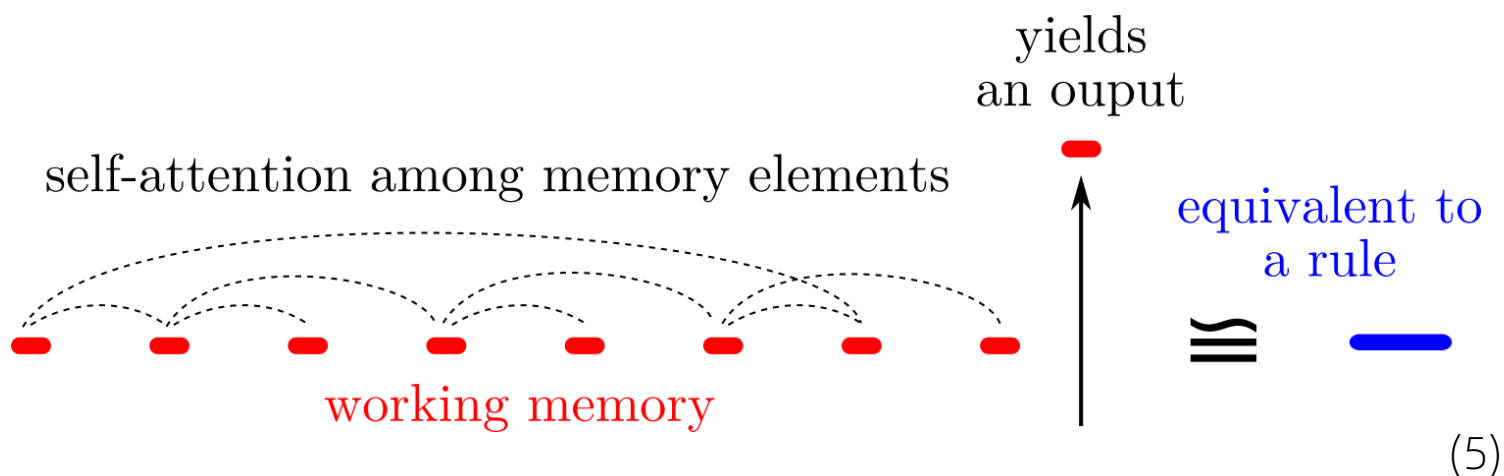


成功 matched 的 rules 可以导出新的结论，加进 working memory 的状态里面。

这个复杂的操作，完全被一个神经网络取代。或者可以更抽象地说：



而以 Transformer 来说，它是一种 输入元 之间 的记忆体（这记忆就储存在 Q, K, V 矩阵里），而它 **implicitly** 做到了 rules 的作用：

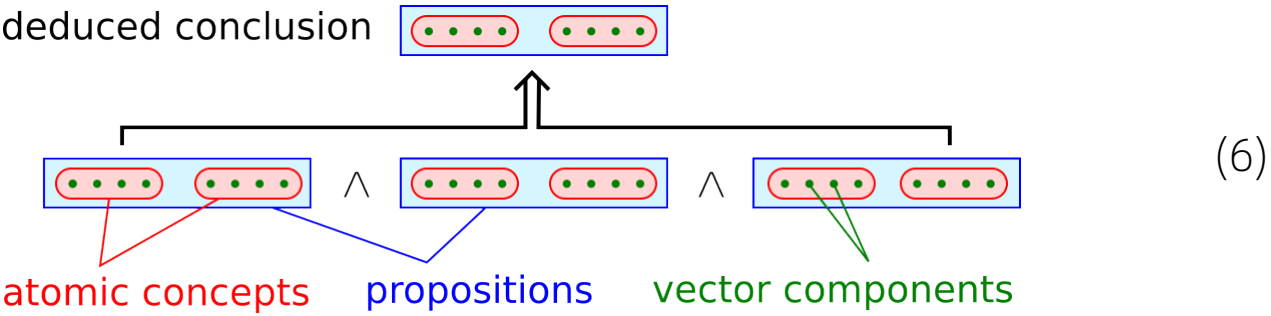


换句话说，Transformer 内部有某种（扭曲了的）逻辑 rules 的结构。那么很自然的问题就是：能否发掘更多 逻辑 / 逻辑系统 的结构？也就是说，公式 (4) 可以有怎样的代数结构约束？这个问题 可以参考 范畴逻辑 的理论，还有 经典 logic-based AI 系统的理论。

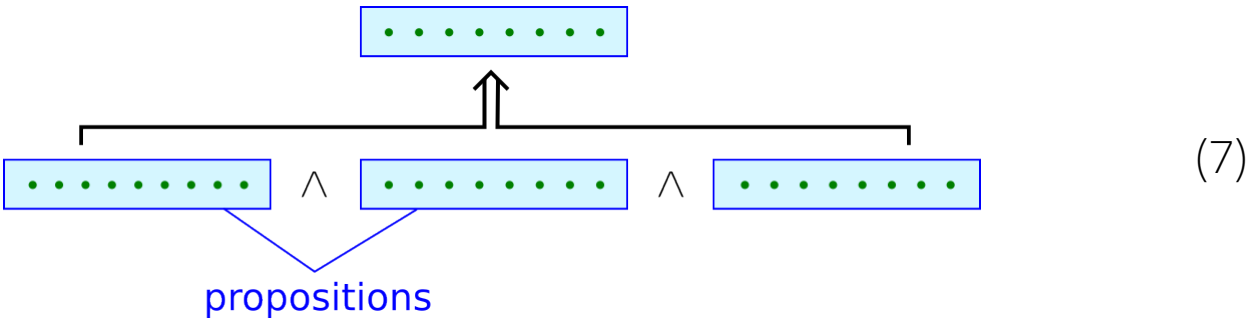
我们希望 勾画出公式 (4) 需要具备的代数约束，但暂时先用文字描述比较容易：

- 状态是 **颗粒化** 的，它是某集合的元素，元素之间可交换，也就是 Transformer 的 equivariance. （注意：Transformer 有 equivariance, 但 equivariance 未必一定要用 Transformer 实现）
- **深度结构**：例如多层网络，每层是函数的复合 (composition). Transformer 也用了深度结构。
- 逻辑 包括了 **命题** 层次 和 **命题内部** 层次的 颗粒化。后者是 **谓词** (predicate) 逻辑的结构，例如： *loves(John, Mary)*，也可以简单地将它视为 **代数元** 之间的 **乘积**，例如： *John · loves · Mary*, 后者也叫做 “word”. （不同类别的代数元之间不一定容许乘积，因此有 groupoid 的概念，但暂时来说这细节不重要。）现时重点是如何将 这两层的 颗粒化 结构 施加到深度神经网络上。
- 逻辑推导 每步只产生 **一个** 新的结论（或其概率分布），然后这个新的结论，再加入到旧的状态中，作为一个命题集合的元素，而旧状态也要 **遗忘** 一些命题，否则需要无限记忆。这跟 Transformer 每次输出一列的 tokens 有点不同（虽然我们不太肯定 Transformer tokens 究竟对应于命题 还是 谓词 / 原子概念）。
- 逻辑 rule 通常只跟某几个前提有关，其它前提是 **无关** 的，例如： *眼睛好看 ∧ 鼻子好看 ∧ 嘴巴好看 ⇒ 帅*，跟 *有钱* 或 *穷* 无关。Transformer 的 **softmax** 结构似乎也可以排除一些无关的 tokens 的影响。
- (可能还有其他的结构特征.....)

根据我的理论，理想的逻辑形式是这样的（各种元素的个数纯粹示意）：

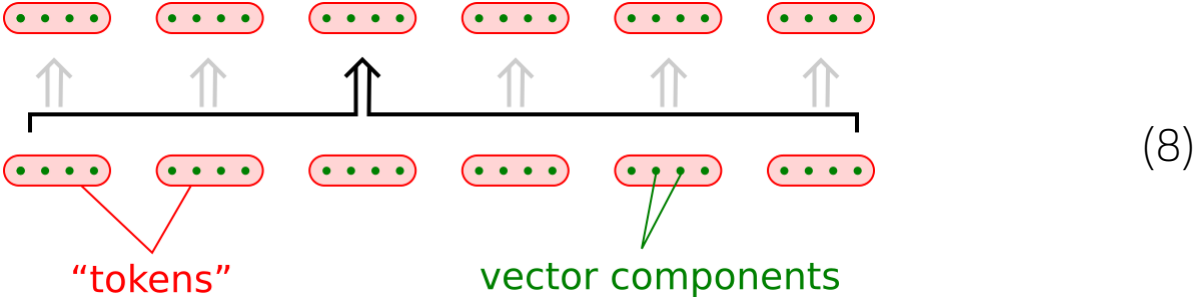


相比之下，我们目前可以写出来的 代数关系  $p \wedge q = p \wedge q$  只表达了这种结构：



相比于 图 (7)，图 (6) 添加了 .... 的约束，但这约束怎样用代数表示？

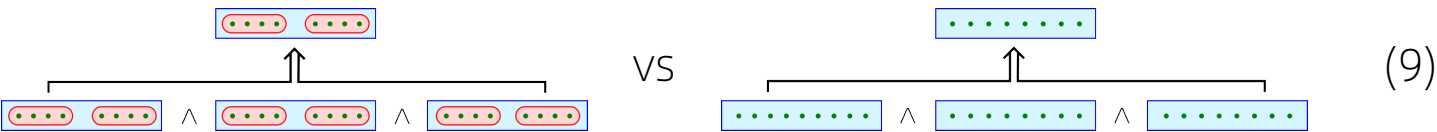
而 **Transformer** 处理 命题 和 概念 的方式是这样：



它没有 explicit 的命题结构，而是用特别的 token 表示句子的**终结**，当然还有 positional encoding 这些「伎俩」。所以，Transformer 是一种比较 *ad hoc* 的设计，我们应该可以改进它。

现在我们企图回答那最重要的问题：怎样用代数形式表达「命题是由概念原子组成的」？

亦即是说，以下这两个结构的分别在哪里？如何用代数表达这不同？



这就像问  $0...9 \times 0...9$  跟  $00...99$  的分别（基本上没有分别，它们是 isomorphic）。

类似地，

$$\{ \text{John, Mary} \} \times \{ \text{human, god, worm} \} \tag{10}$$

跟

$$\{ \text{John is human, Mary is human, ....} \} \tag{11}$$

等  $2 \times 3 = 6$  个命题 也是同构的。但前者是由两组不同的概念结合而成，它的成分可以被  $\forall$  或  $\exists$  量化；后者是 命题逻辑，那些命题是不可分割的，也不可以拆开来量化。

但由于  $\dots \in$  非交换自由群（最少结构的群），它没有像  $a \cdot b = b \cdot a$  那样的对称性公式。

经过一番分析之后 我得到了「命题是由概念原子构成的」以下条件：

**Atomic Condition (AC).** *Each proposition  $P_i$  is made up of  $K$  atoms:*

$$P_i = a_{i1} \cdot \dots \cdot a_{iK} \tag{12}$$

*where optionally some atoms can be copied to other locations (with a non-linear transformation  $\tau$ , if they are copied to the output layer) via:*

$$a_{ih} = a_{jk} \quad \text{or} \quad a_{ih} = \tau(a_{jk}) \tag{13}$$

*and the transformation  $\tau$  has to accord with  $\forall$  or  $\exists$  as adjunctions to a substitution functor.*

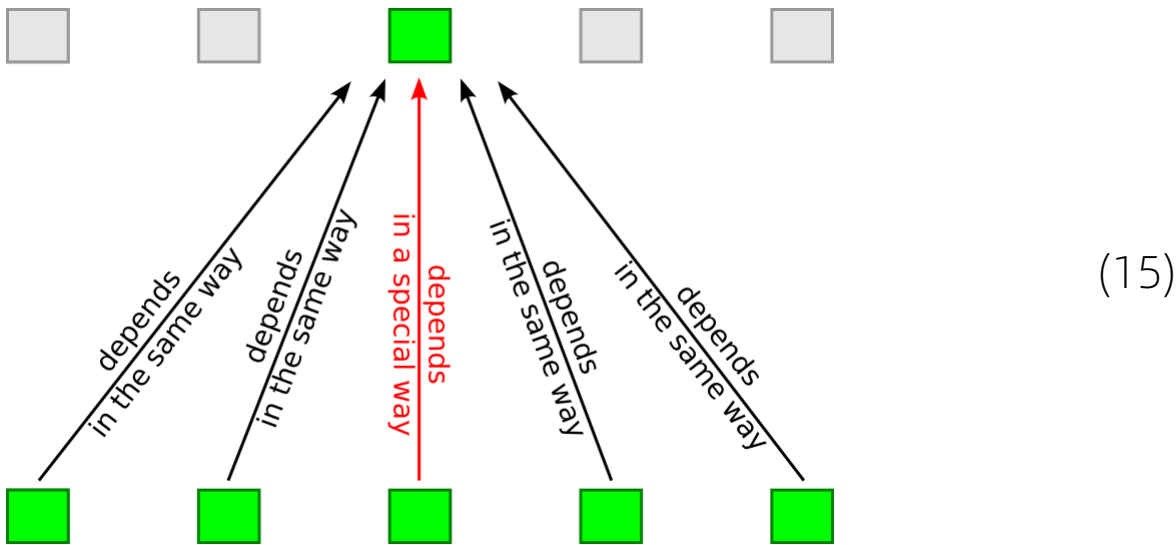
其实  $\tau$  只需要是连续函数，就可以符合上述条件。所以 Atomic condition 的重点在于 (12) 和 (13) 这两个等式，其实是非常简单的。 $\forall$  和  $\exists$  作为伴随函子的范畴论描述 比较复杂，我们会在附录里解释。

那么 等式 (13) 里面的 “=” 是来自哪里？其实太明显了，它就是逻辑 rule 里面将变量「syntactically 搬动」的动作：

$$\forall X, Y, Z. \text{ grandfather}(\textcolor{red}{X}, \textcolor{red}{Z}) \leftarrow \text{father}(\textcolor{red}{X}, \textcolor{red}{Y}) \wedge \text{father}(\textcolor{red}{Y}, \textcolor{red}{Z}) \tag{14}$$

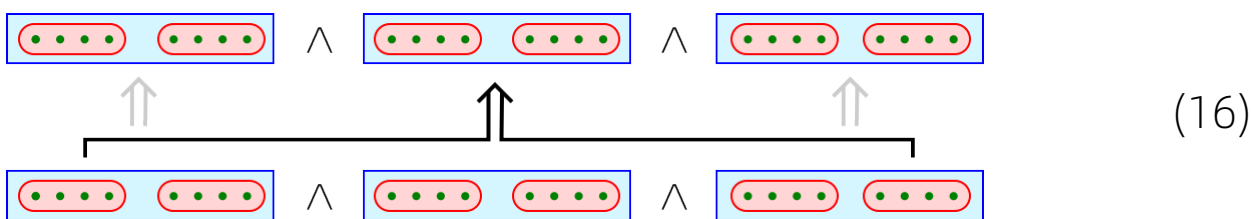
正是 这些「搬动」，构成了「命题是由概念组成的」结构。

Self-Attention 的本质 可以这样理解 (抽象注意力结构):



这垂直的「轴」结构 (红色), 重复在每一条轴上。所以, 当 输入的元素 交换时, 输出也随着交换。这就是 self-Attention 能达到 **equi-variant** 效果的原因。

而我们想用 类似以上 self-Attention 的方法, 解决 逻辑结构 的问题:



首先以函数的方式表达 self-Attention 结构:

输出命题  $Q_i$  由原子  $b_i$  组成

$Q = [b_1...b_K]$

(17)

输入命题  $P_i$  由原子  $a_i$  组成

$P_i = [a_1...a_K]$

(18)

Self-Attention

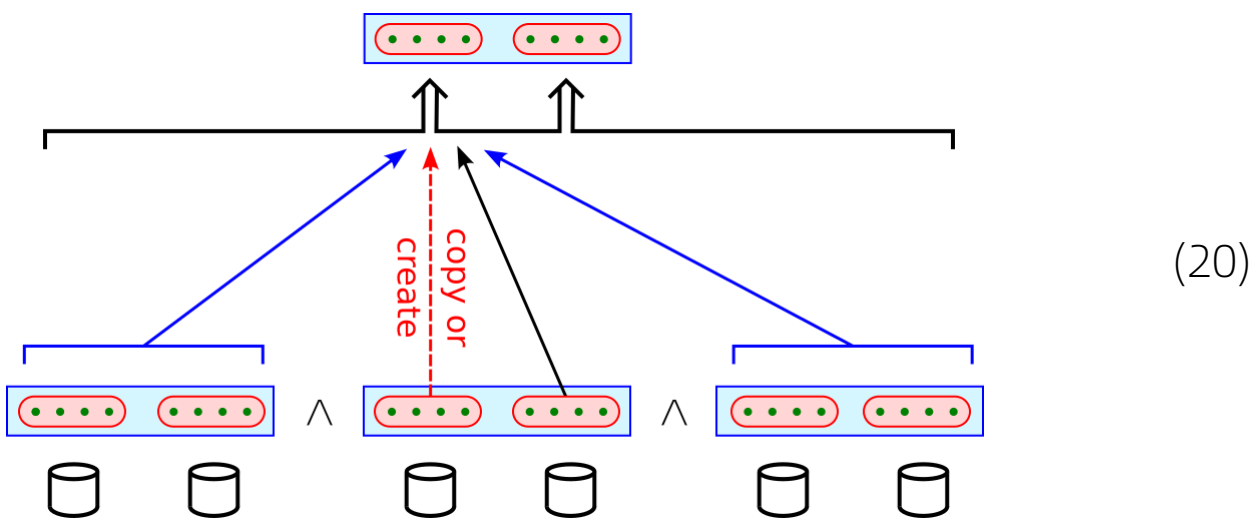
$Q = \alpha(P_i ; P_1...\hat{P}_i...P_N)$

(19)

$P_1...\hat{P}_i...P_N$  的意思是  $P_1...P_N$  除了  $P_i$ .  
 $\alpha(P_i ; ...)$  是图 (15) 的函数结构, 也可以理解为以  $P_i$  为 query 的 self Attention.

这里有一个很重要的重点: self-Attention 的前身是来自 Graves *et al.* 的《Neural Turing Machine》的 **content-addressable memory**.

Self-Attention 已经符合我们的要求, 但我们想改进它。主要有两个 idea: 其一是更直接的 copy mechanism, 其二是 更细致的 函数 dependence.

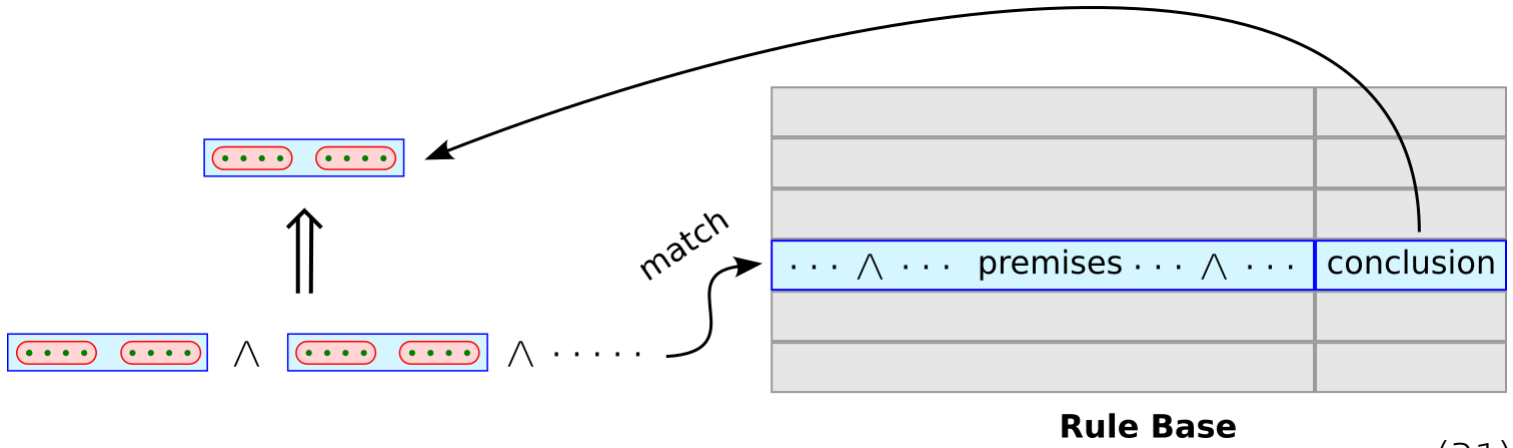


Copy:

- Copy 不需要什么特别机制, 输出就是输入。但问题是怎样 combine with “create” operation.
- 当然 可以用大家都熟悉的 softmax:  $\alpha$  copy +  $\beta$  create, where  $\alpha, \beta$  are outputs of softmax.
- 另一个想法是 content-addressable. 用 table-lookup 的形式, 找可执行的 rules。但有 variable matching 的问题。

Create:

- 需要的是怎样的函数?



- 首先留意到, 轴心结构 只对 命题层次有用, 它的作用不会延伸到 概念原子层次。然而, 有鉴于 Transformer 也没有充分利用 交换不变性, 然而它却因为用了矩阵乘法而变得很有效率, 所以从效率的角度看, 也有将 轴心结构 延伸到 原子层面的理由。
- 另一个可以尝试的想法是: 直接 hard-code copying mechanism. 这可以怎样用 Attention 做到? 以前分析过了, copy 并不容易, 因为需要 winner takes all.
- 但纯粹用 Hopfield network 又缺乏了 深度。但似乎在 RL 场景下, **广度** 也是重要的。
- 其实 只要有 输入/输出 的函数关系, 就等价于有 逻辑 rules 的 KB 库。问题是它用什么方法给出结论。



⑤

在 范畴逻辑 里面有 **Beck-Chevalley** 条件和 **Frobenius** 条件，或许是我们所需的对称性？但细看之后，发觉还是不能解决问题..... For completeness, 我还是描述一下，没兴趣的可以略过。

首先考虑比较容易明白的 **Frobenius** 条件。在逻辑上，它等于说：

$$\exists x. [\phi \wedge \psi(x)] \equiv \phi \wedge \exists x. \psi(x). \quad (22)$$

由于 经典逻辑 AI 普遍使用  $\forall$  而忽略  $\exists$ ，我将上式改写成：

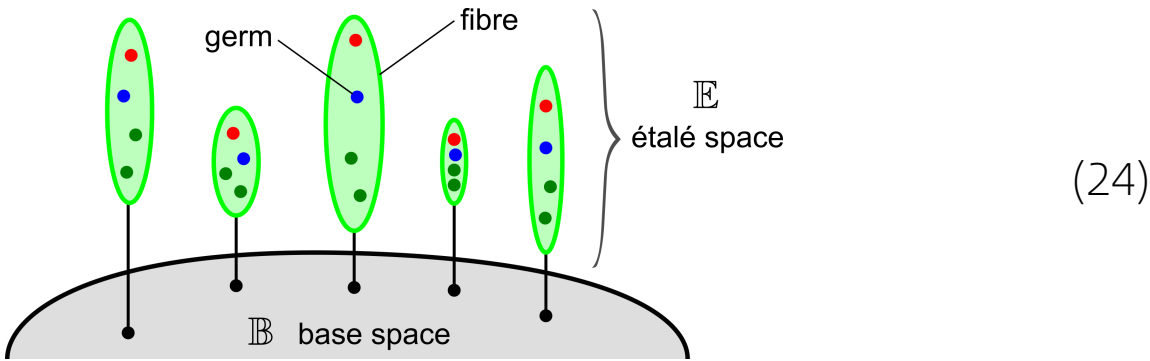
$$\forall x. [\phi \vee \psi(x)] \equiv \phi \vee \forall x. \psi(x). \quad (23)$$

但问题是，(23) 式的左边和右边，其对应的神经网络 (6) 是一样的（看不出有分别）。也就是说这个差别可能太 subtle 了，它并不影响我们实际 implement 的神经网络。

在逻辑里，任何变量 例如  $x, y$  等，必须被  $\forall$  或  $\exists$  quantify，否则不成为合法的句子。所以 表达 谓词结构的对称性，也很可能要涉及  $\forall$  或  $\exists$ 。

以前说过，谓词逻辑 带来 **fibration** 或 **indexing** 结构。Beck-Chevalley 和 Frobenius 条件 基本上是说，这 纤维结构 是 “preserved by re-indexing functors”.

这是 fibration 结构的示意图：



这整个结构 叫 **bundle**，而 **sheaf** 是 bundle 加上某个特殊的 拓扑结构。  
在  $(A, f)$  和  $(B, g)$  两个 bundle 之上可以定义 **fibred product** of  $A$  and  $B$  over  $I$ , 记作  $A \times_I B$ :

$$\begin{array}{ccc} A \times B & \xrightarrow{q} & B \\ \downarrow p & \searrow h & \downarrow g \\ A & \xrightarrow{f} & I \end{array}$$

(25)

其中  $h = f \circ p = g \circ q$ . 这也是一个 **pullback**.

**Beck-Chevalley** 条件是说 下面这幅图 commute:

$$\begin{array}{ccc} K \times J & \xrightarrow{u \times id} & I \times J \\ \pi \downarrow & & \downarrow \pi \\ K & \xrightarrow{u} & I \end{array}$$

(26)

其中  $\pi$  就是代表 量词  $\forall$  或  $\exists$  的 投影，它们是 weakening map  $\pi^*$  的伴随映射。

Beck-Chevalley 条件并不完全是空洞的；它有可能不成立。有一个反例是 Pitts 提出的：考虑  $X \times Y$ ，其中  $X = Y = \mathbb{N} \cup \{\infty\}$  亦即 自然数加上  $\infty$  作为 top element；但  $Y$  是用 discrete order，亦即所有 order 都是  $=$ .  $A$  是  $X \times Y$  上的关系： $A = \{(x, y) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \mid x \leq y\}$ . 那么  $\exists y.(x, y) \in A$  会是整个  $X$  集合。如果考虑 DCPO 范畴，我们要求 fibration of Scott-closed subsets (ordered by inclusion) over DCPO.  $\exists y.A$  的 Scott closure 的条件是 它是一个 lower set closed under directed joins; 而这个 Scott closure 条件似乎不成立，因而导致 图 (26) 不 commute. (我对 Scott closure 的细节不太理解)

Lawvere 的工作将 Beck-Chevalley 条件变得更一般化：「简单」的  $\forall$  和  $\exists$  量词 是 weakening functor  $\pi^*$ （基于笛卡尔积）的伴随函子，但 Lawvere 将它扩充到任何 **substitution** functor  $u^*$ .