分层代数认知架构(HACA)公理系统与形式 化定义

作者: GaoZheng日期: 2025-09-28

• 版本: v1.0.0

摘要

分层代数认知架构 HACA(缩写:Hierarchical Algebraic Cognitive Architecture)将"词包对齐的压缩-扩展推理器(PACER)"置于分层代数框架中,统一从字词层的 KAT/端算子幺半群,到词包层的对齐与并合,再到纲要层的偏序/闭包,以及检索-生成层的加权半环语义。本文给出对象、算子与约束的严格定义,提出一组可验证的公理(对齐幂等性、纲要闭包、受约束生成、原生检索充足性、审计可追溯与成本可加性等),并配以伪代码与不变式检查例程。该体系确保 PACER 在"摘要→迭代摘要→纲要→展开"的白盒流程下可控、可审计、可回滚且可扩展。1)命名:分层代数认知架构(HACA),内核推理器 PACER;2)数学对象: $\Sigma/\Sigma*$ 、 $End(\Sigma*)$ 、词包代数、纲要偏序、证据半环;3)公理:对齐幂等与保序、纲要闭包、受约束生成与证据充足、审计可追溯、成本可加;4)产物:全流程中间态与证据路径,支撑可验证长上下文生成与 Agent 化。

• 字母表与自由幺半群:

 Σ 为有限字母表, $(\Sigma^*, \circ, \varepsilon)$ 为自由幺半群。

端算子幺半群: $\operatorname{End}(\Sigma^*)$, 复合为 $\circ_{\operatorname{func}}$.

- KAT 与带权结构:在 $\operatorname{End}(\Sigma^*)$ 上给出 Kleene Algebra with Tests(KAT)结构;当与 *-连续半环($S,\oplus,\otimes,0,1$)(如 $(\max,+)$ 或 $(\mathbb{R}_{\geq 0},\max,\cdot)$)耦合,得带权 KAT,用以刻画打分/证据强度。
- 词包与对齐: 设词包空间 $\mathcal P$ 为有限短语的有序多集; 定义对齐算子

$$A:\mathcal{P}
ightarrow\mathcal{P}$$

其作用为别名归一、全/半角统一、词形还原与规范术语映射。定义等价关系 $x\sim_A y\iff A(x)=A(y)$,商空间 $\overline{\mathcal{P}}=\mathcal{P}/\sim_A$ 。

定义词包并合 $\oplus:\overline{\mathcal{P}}\times\overline{\mathcal{P}}\to\overline{\mathcal{P}}$ (基于有序并合与冲突消解) ,单位元 $\mathbf{0}$ (空包) 。

- 纲要与偏序:纲要域 ${\mathcal G}$ 为有限条目的偏序集 $({\mathcal G},\preceq)$,每条目 $g\in {\mathcal G}$ 关联锚点词包 ${\rm anch}(g)\in \overline{{\mathcal P}}$
- 证据与检索: 知识库域 \mathcal{E} ; 检索返回带权证据多集 $R:\overline{\mathcal{P}}\to\mathsf{Bag}(\mathcal{E}\times S)$ 。
- 文本与映射:文本域 $\mathcal{T}=\Sigma^*$;生成器 $\Phi:(\mathcal{G},\mathcal{E}) o\mathcal{T}$;风格补全 $\mathrm{SC}:(\overline{\mathcal{P}},\mathcal{E}) o\mathcal{T}$ 。

2. 算子族与类型 (Operators & Types)

- 分段器 $SEG: \mathcal{T} \to \mathsf{List}(\mathcal{T})$ 。
- 摘要器 $\Sigma: \mathcal{T} \to \mathcal{T}$; 对齐提升 $\widehat{\Sigma} = A \circ \Sigma$ 。
- 迭代摘要 $\Sigma_{ ext{iter}}: \mathcal{T} imes \mathcal{T} o \mathcal{T}$,记 $i_t = \widehat{\Sigma}_{ ext{iter}}(i_{t-1} \, \| \, x_t)$ 。
- 纲要器 $M:\mathsf{List}(\mathcal{T}) o \mathcal{G}$,对齐后 $\widehat{M} = A_{\mathcal{G}} \circ M$,其中 $A_{\mathcal{G}}$ 将条目锚定到词包。
- 检索器 $R:\overline{\mathcal{P}} o\mathsf{Bag}(\mathcal{E} imes S)$ (支持模式 catalog|packs|union) 。
- 生成器 $\Phi:(\mathcal{G},\mathcal{E})\to\mathcal{T}$, 受约束 C 控制: 术语、长度、温度等。
- 预算与成本: 代价函数 $\mathrm{Cost}:\mathrm{Ops}\to\mathbb{R}_{>0}$, 可分解到召回/生成/补全过程的加和。

3. 公理系统 (Axioms)

记 $x,y\in\overline{\mathcal{P}}$, $g\in\mathcal{G}$, $E\subseteq\mathcal{E}$,文本 $t\in\mathcal{T}$ 。下列公理构成 HACA 的最小一致系统。

• A1 (对齐幂等与保序)

$$A(A(p)) = A(p), \quad p \leq_{\mathcal{P}} q \Rightarrow A(p) \leq_{\mathcal{P}} A(q).$$

其中 $\leq_{\mathcal{P}}$ 为由 \oplus 诱导的包含偏序: $x \leq_{\mathcal{P}} y \iff x \oplus y = y$.

• A2 (词包并合: 结合与吸收)

$$(x\oplus y)\oplus z=x\oplus (y\oplus z),\quad x\oplus \mathbf{0}=x,\quad x\oplus x=x.$$

注:并合对同一锚点冲突采用稳定消解策略,使 ⊕ 幂等。

• A3 (迭代摘要的保序与压缩)

$$Aig(\Sigma_{ ext{iter}}(u,v)ig) \preceq_{\mathcal{P}} A(u) \oplus A(v), \quad \ellig(\Sigma_{ ext{iter}}(u,v)ig) \leq
ho\,\ell(u\|v)$$

其中 ℓ 为长度, $\rho \in (0,1)$ 为配置上界 (压缩率公理)。

• A4 (纲要闭包算子) \widehat{M} 在 $\mathsf{List}(\mathcal{T})$ 上诱导闭包:

$$G = \widehat{M}(S) \Rightarrow \widehat{M}(S \cup S') \succeq G, \quad \widehat{M}(\widehat{M}(S)) = \widehat{M}(S).$$

• A5 (锚点保真)

$$g \in \mathcal{G} \Rightarrow \mathrm{anch}(g) \preceq_{\mathcal{P}} A(t_g)$$

其中 t_g 为与 g 对齐生成的最小文本单元(如标题/要点)。

• A6 (原生检索充足性) 对任一条目 g, 存在证据多集 E_a 使得

$$\sum_{(e,w)\in R(ext{anch}(g))} \mathbf{1}[e\in E_g]\cdot w \geq au_R,$$

即以词包锚点驱动的检索为 g 提供不少于阈值 τ_R 的带权支持。

• A7 (受约束生成一致性) 令 $y_g = \Phi(g, E_g; C)$, 则

$$\operatorname{PackHit}(y_q,\operatorname{anch}(g)) \geq \tau_P, \quad \operatorname{Violations}(y_q;C) = 0,$$

即生成最小命中率与零约束违例。

A8 (审计可追溯)
 存在可计算迹函数 Trace, 对每一步 θ 产出结构化记录, 且可复演:

$$Replay(Trace(\theta)) = \theta.$$

- A9(成本可加与预算可分) 对流程分段 k 有 $\mathrm{Cost}(\sum_k \theta_k) = \sum_k \mathrm{Cost}(\theta_k)$,预算 B 可按阶段切分且不超支: $\sum_k B_k \leq B_{\mathrm{e}}$
- A10 (退化一致性) 当命中模式 catalog 且禁用迭代摘要时,HACA 行为退化为 v3 语义,记作 $HACA \downarrow v3$ 。

4. 过程与不变式 (Process & Invariants)

记分段 $x_1, \ldots, x_T = \operatorname{SEG}(X)$, 初始化 $i_0 = \varepsilon$ (空)。

```
function HACA_PACER(X, ask, packs, cfg):
   chunks = SEG(X)
   # 压缩环 (PACER-Compress)
   I = []
   prev = ""
   for x in chunks:
       s = \Sigma_{iter}(prev || x)
       s = A(s)
       assert A(s) ≤_P A(prev) ⊕ A(x) # A3 不变式 (保序)
       assert len(s) <= ρ * len(prev || x) # A3 不变式 (压缩)
       I.append(s); prev = s
   # 融合问句
   s_ask = A(\Sigma_iter(prev || ask))
   # 纲要闭包 (PACER-Guide)
   G = \widehat{A}M(I + [s_ask])
   assert \hat{A}M(\hat{A}M(I)) == G
                                              # A4 闭包
   # 扩展环 (PACER-Expand)
   Y = []
   for g in PARSE(G):
       E = R(anch(g))
                                             # 原生检索
       assert weight(E) >= \tau_R
                                             # A6 证据充足
       y = \Phi(g, E; C=cfg.constraints)
       assert PackHit(y, anch(g)) >= τ_P # A7 受约束一致
                                            # A7 零违例
       assert Violations(y; C) == 0
       Y.append(y)
   # 风格补全与组装
   return SC(A(reduce_oplus(Y)), evidence=UE)
```

不变式快照:

- 压缩环保持 $A(i_t) \leq_{\mathcal{P}} A(i_{t-1}) \oplus A(x_t)$, 且长度受 ρ 约束;
- 纲要闭包 $G=\widehat{M}(I)$ 满足幂等与广延;
- 每个条目 g 均有证据充足与受约束一致两条守恒;
- 成本分摊满足 $\sum \operatorname{Cost}_k \leq B$ 。

5. 评分与语义等价 (Scoring & Semantics)

令输出 Y 与源 X, 定义综合评分:

```
R(Y;X) = \alpha \operatorname{FCT}(Y,X) + \beta \operatorname{CoT}(Y) + \gamma \operatorname{PackHit}(Y) + \delta \operatorname{GuideRecall}(Y,G) - \lambda \operatorname{Cost}.
```

若满足 A1–A10,且 τ_R , τ_P 取合规阈值,则存在带权 KAT 解释使 R 关于 S 为单调泛函;并在 catalog 退化下与 v3 指标等价(在对齐同态下)。

6. 工程化接口 (Engineering Interfaces)

```
{
   "packs": {"path": "data/topology_word_packs.json", "hit_mode": "union"},
   "summary": {"segmenter": "by_paragraph", "summarizer": "mini-sum", "meta": "mini-meta"},
   "iterative": {"enabled": true, "rho": 0.35},
   "expand": {"retriever": "bm25+pack", "generator": "mini-expand", "constraints": {"t_P": 0.6},
   "budget": {"tokens": 2048, "latency_ms": 12000}
}
```

7. 可验证性与审计 (Verifiability & Audit)

- 迹函数 Trace 记录: 分段摘要、迭代摘要、纲要条目、每条检索命中、证据 ID、约束与违例;
- 复演器 Replay 在相同配置与随机种下重放生成;
- 证据足够性检验: weight(E_g) $\geq \tau_R$;
- 受约束一致性检验: $\operatorname{PackHit}(y_g,\operatorname{anch}(g)) \geq \tau_P$ 、 $\operatorname{Violations}(y_g;C) = 0$ 。

8. 与 PACER 的关系 (Relation to PACER)

PACER 实现了 HACA 的两个核心循环:压缩(摘要/迭代)与扩展(纲要/展开)。在 HACA 公理约束下,PACER 的每一步都可审计且可回滚;当 hit_mode 退化为 catalog 且关闭迭代时,与 v3 行为一致 (A10)。

9. 最小完备性 (Minimal Completeness)

满足 A1–A10、具备 $SEG, \Sigma, \Sigma_{iter}, \widehat{M}, R, \Phi, SC$ 的实现,即构成 HACA-PACER 的最小完备系统;任意替换其中模型,只要保持类型与公理,均不影响可审计性与可回放性。

许可声明 (License)

Copyright (C) 2025 GaoZheng

本文档采用知识共享-署名-非商业性使用-禁止演绎 4.0 国际许可协议 (CC BY-NC-ND 4.0)进行许可。