

OP-Stack 底层运行原理

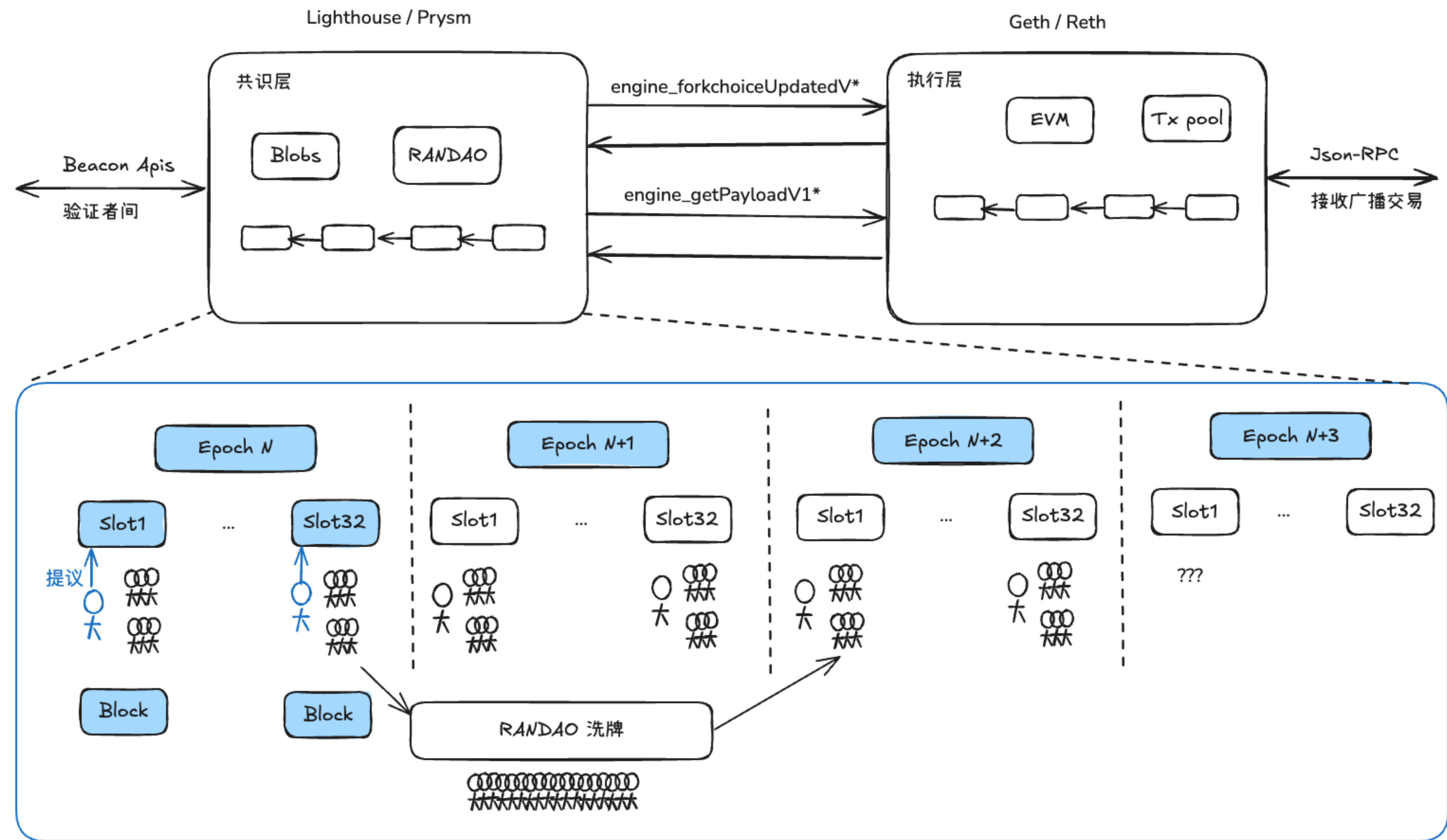
登链社区 - Tiny熊

要点

- 以太坊的出块机制
- OpStack 主要模块
- OpStack 出块推导与跨链桥

以太坊 POS 共识

- POS 机制：通过质押资金来保护网络安全，惩罚离线者和做恶者。
- POS 共识运行过程：
 - 以太坊质押 32 ETH 成为**验证者**（**pectra** 升级：**32** 起步质押，最高质押 **2048**）
 - 从验证者中**随机**选择一个作为**区块提议者**
 - 区块提议者从验证交易并创建区块
 - 其他的验证者（**见证者**）验证区块，并签名见证区块（确认该区块有效）
 - 当区块累计了足够多的见证投票后，成为**共识块**(达到最终确定性)

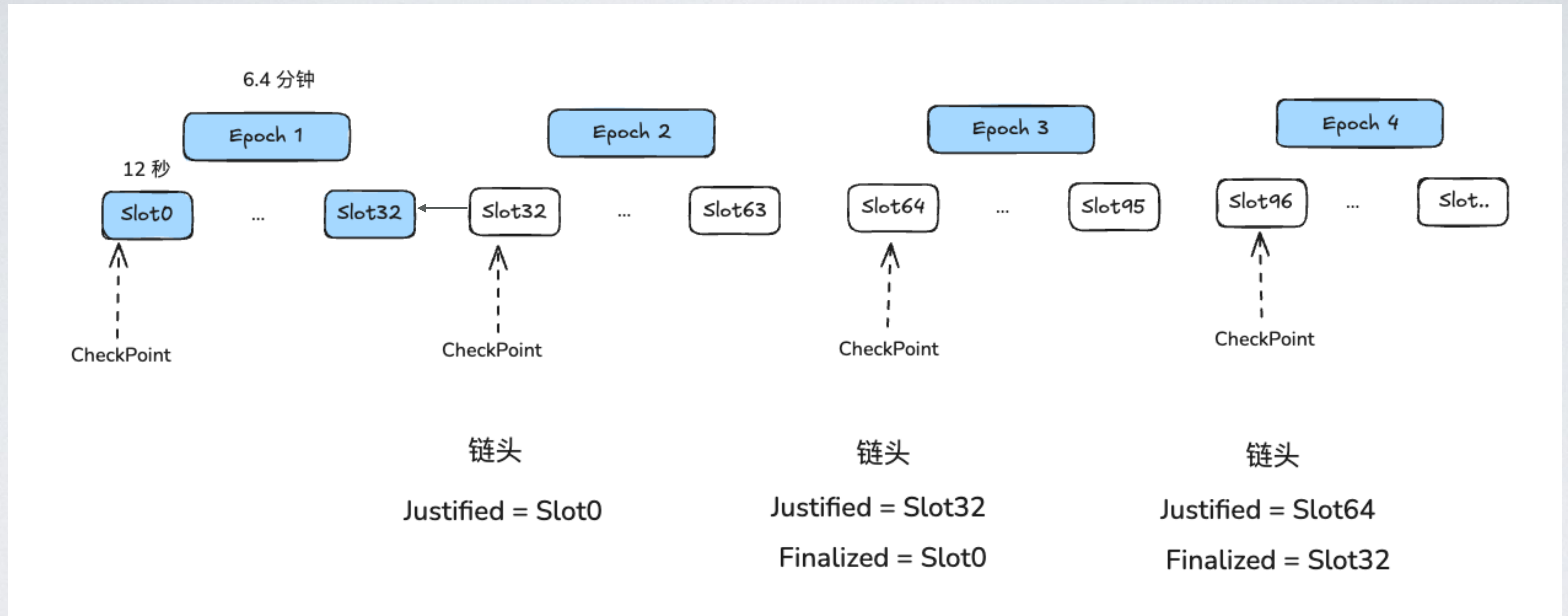


每个 slot 选出一个**提议者**和最多 64 个见证验证者 **委员会**，验证者的签名会聚合保存在信标链状态中

ETH 出块机制

- epoch: 质押周期，一个质押周期里面包含 32 slot
- slot: 一个 slot 里面可以放一个区块, 每 12s 出一个 slot, slot 是可以空
- 每个 epoch 开始时，会下一个 epoch 的提议区块者和验证者委员会，负责对区块提议和验证投票
- 每一个 slot 会有一个区块提议者来负责打包区块：
 - CL 将需基于的区块hash、timestamp、FeeRecipient、prevRandao 等信息，通过 engine_forkchoiceUpdatedV* 通知 EL 构建区块，然后通过 engine_getPayloadV* 获取区块执行相关信息（ExecutionPayload），记录到共识层区块
- 验证投票：
 - 验证者收到出块的信息后，调用 engine_newPayloadV2 让执行层验证区块，并调用 engine_forkchoiceUpdatedV2 更新链头，构建 Attestation 对象（源 checkpoint、目标 checkpoint、区块根）签名并广播。
 - 验证者委员会会随机选出少数几个作为聚合者，聚合签名放入下一个共识区块中。
 - 当产生分叉块，只能投其中一个分叉，不能同时投两个分叉块。

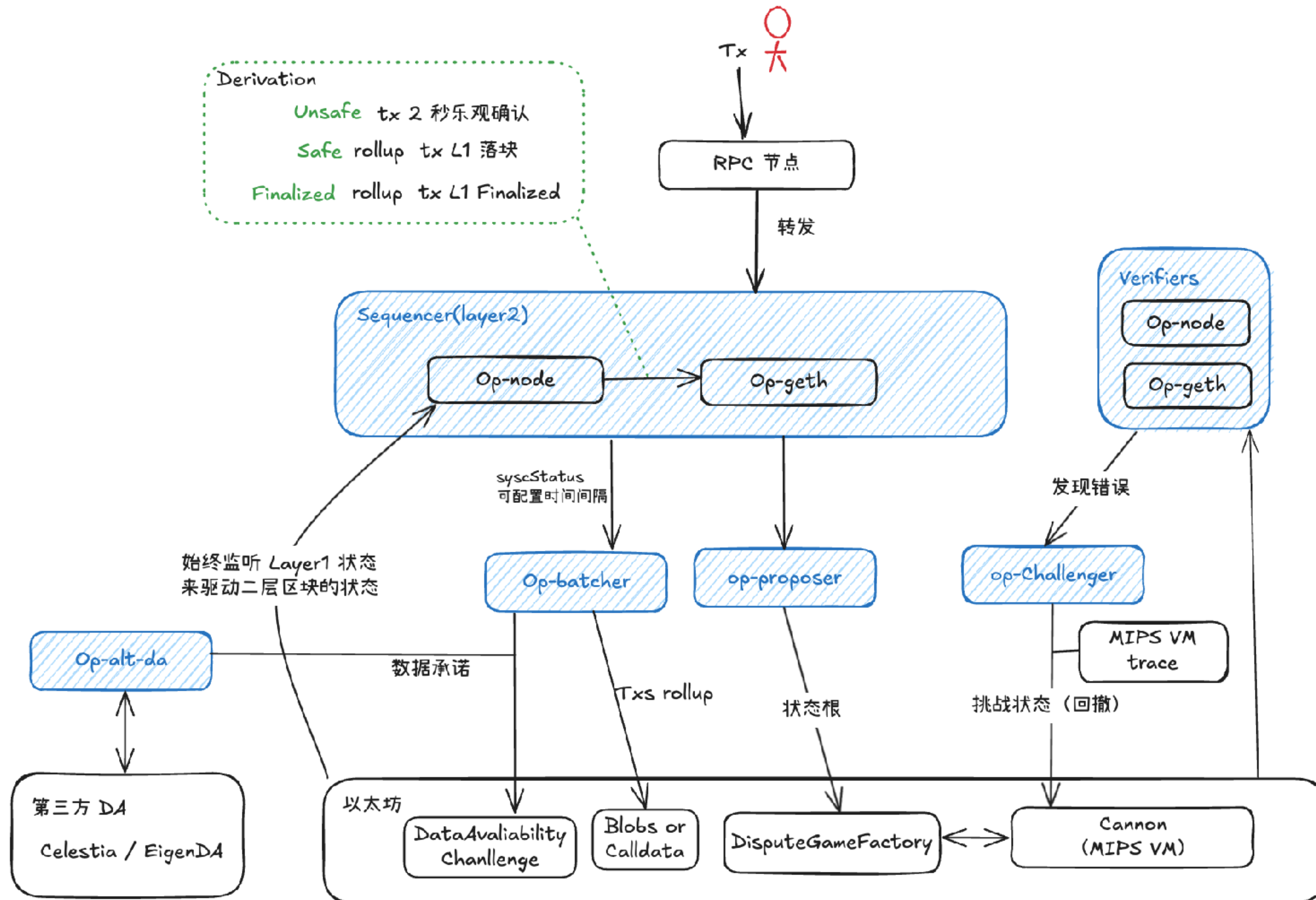
区块确定性



小于 finalized checkpoint 的slot 对应的区块，达到了最终确定性

OpStack

- OpStack 使用最多的 Layer2 开发框架
- 由 Optimism 团队开发，前身：OVM（Optimistic VM），OpStack 更接近原生 EVM、更好模块化和可定制



OpStack
出块

关键组件与角色 I

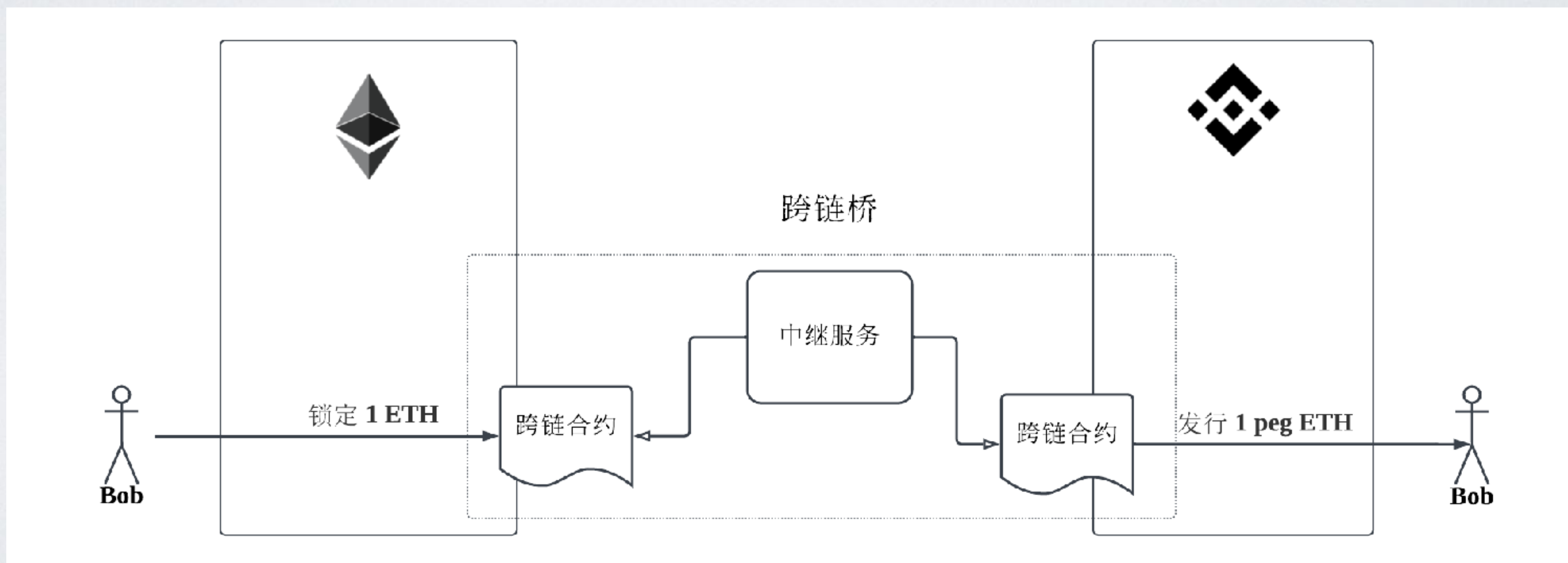
- OP Stack 智能合约：部署一套智能合约来管理自己的 Rollup 链
 - 代码库：optimism/packages/contracts-bedrock
- 排序器 Sequencer 节点 (分身-RPC 节点、验证者节点)：收集用户交易，并处理
 - op-node: 类似共识层，不断监听 L1 区块数据，来指导 op-geth 出块，Layer2 的区块的状态（unsafe、safe、finalized）是由 Layer1 来确定的
 - op-geth：修改自 geth 客户端、类似执行层，执行用户交易，出块

关键组件与角色 2

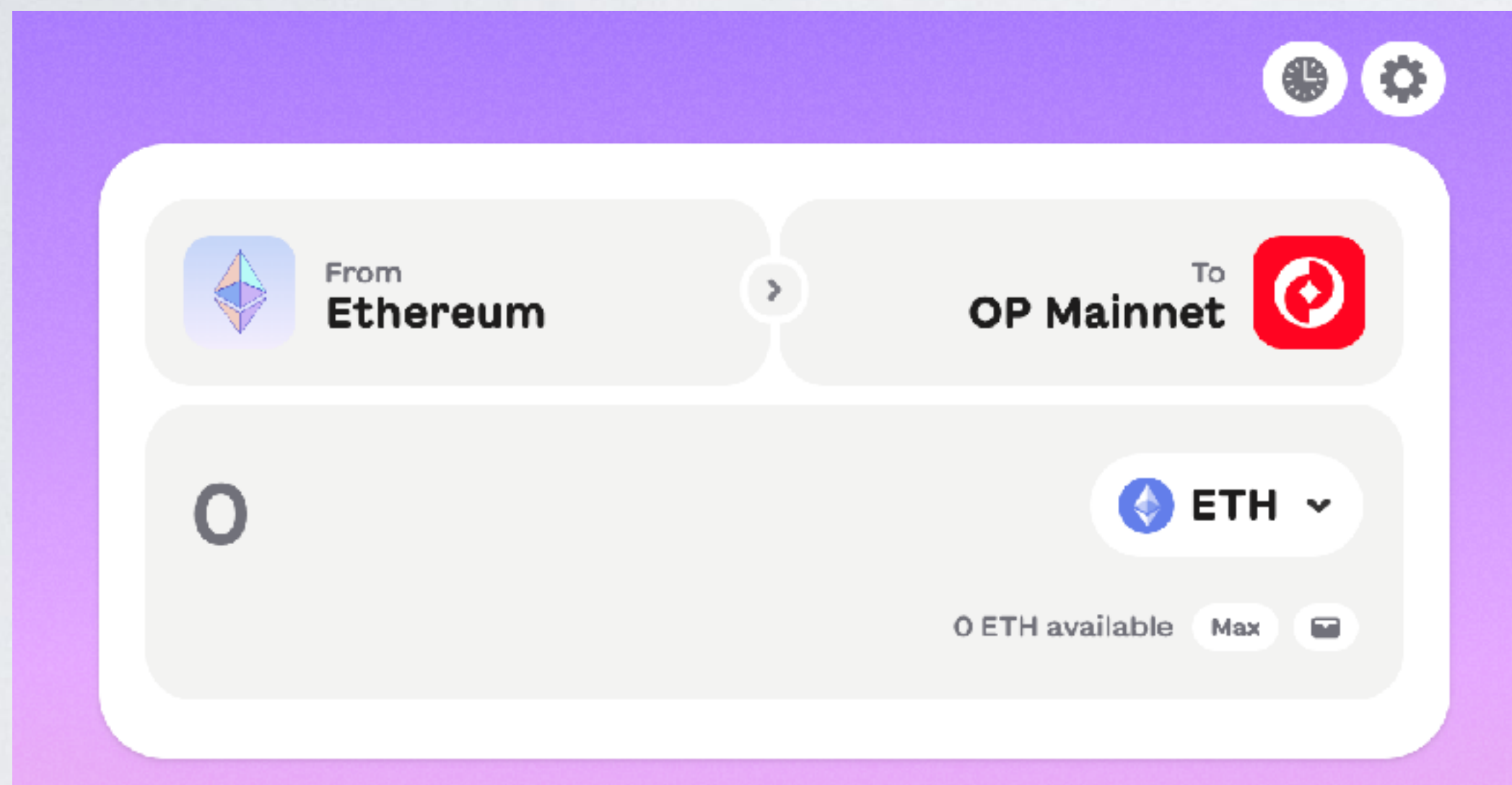
- Batchers (op-batcher) : 从 Sequencer 获取交易, 将打包交易压缩发布到 Layer1 :
 - 多数情况发布到 eip4844 blob
 - 如果 blob 手续费更高, 也可以发布到 calldata
 - 如果提交到第三方 DA 的提交 (op-alt-da) , 则将数据承诺提交到 L1
- Proposer (op-proposer) : 将交易结果 (L2 状态根) 发布到 L1 的提交状态根到 DisputeGameFactory , 每次提交会创建一个挑战游戏, 用户提款需要等待挑战。
- 挑战者 (op-challenger) : 挑战 Proposer 发布到 L1 的无效状态根, 来维护网络安全
 - L2 状态执行过程翻译为 MIPS 指令, 在链下 mipsvm 生成模拟执行需要的trace, 交给 链上 Cannon 实现的 MIPS VM 合约中模拟 MIPS 指令运行, 通过二分法找出错误的操作码。
 - 挑战成功之后, 重新执行失败之后的所有交易。
 - op-challenger 惩罚机制还未实现

跨链桥实现

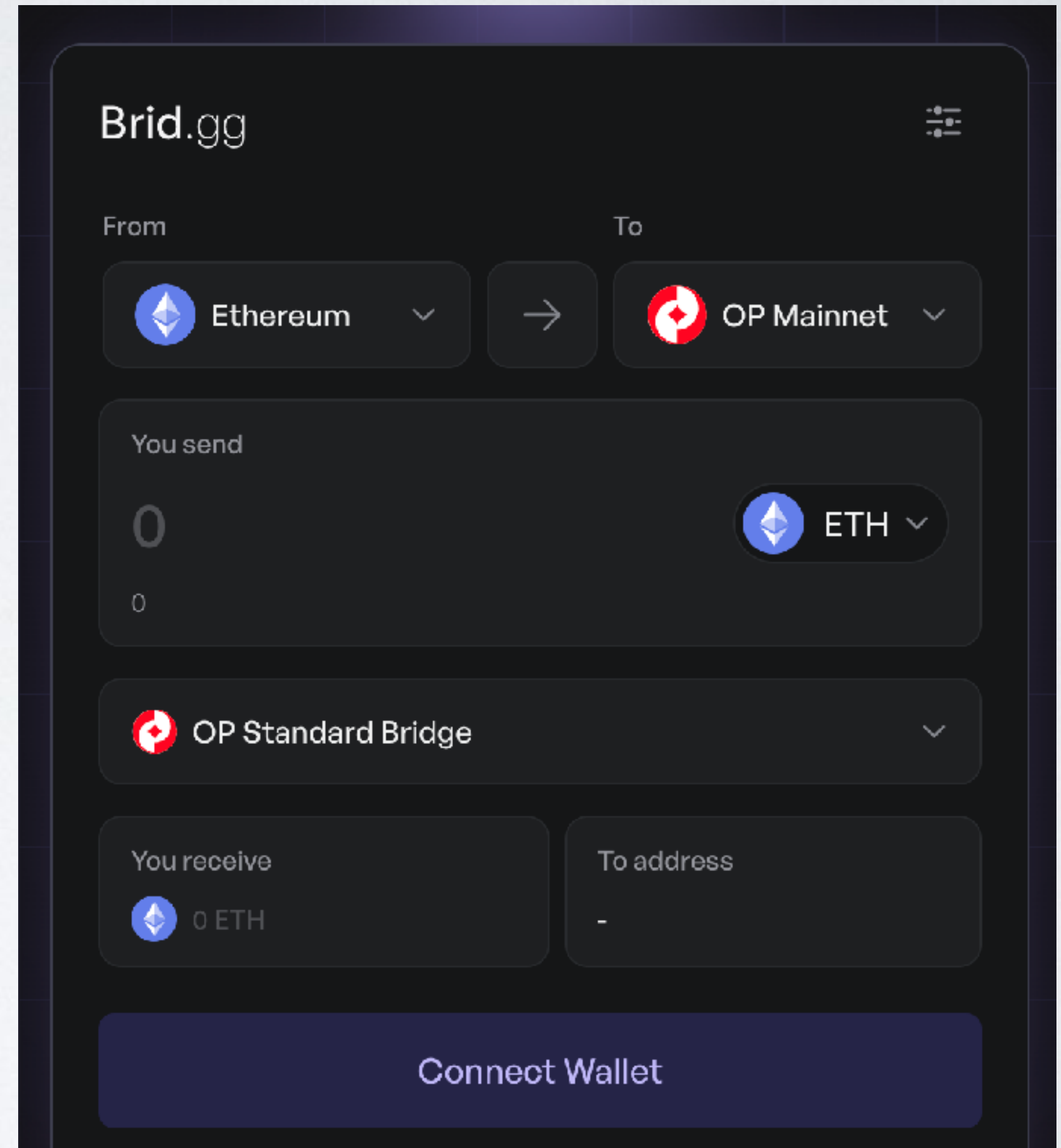
- 承载 L1->L2 充值和 L2->L1 提现的资产跨链
- 桥的通用工作方式：



跨链桥

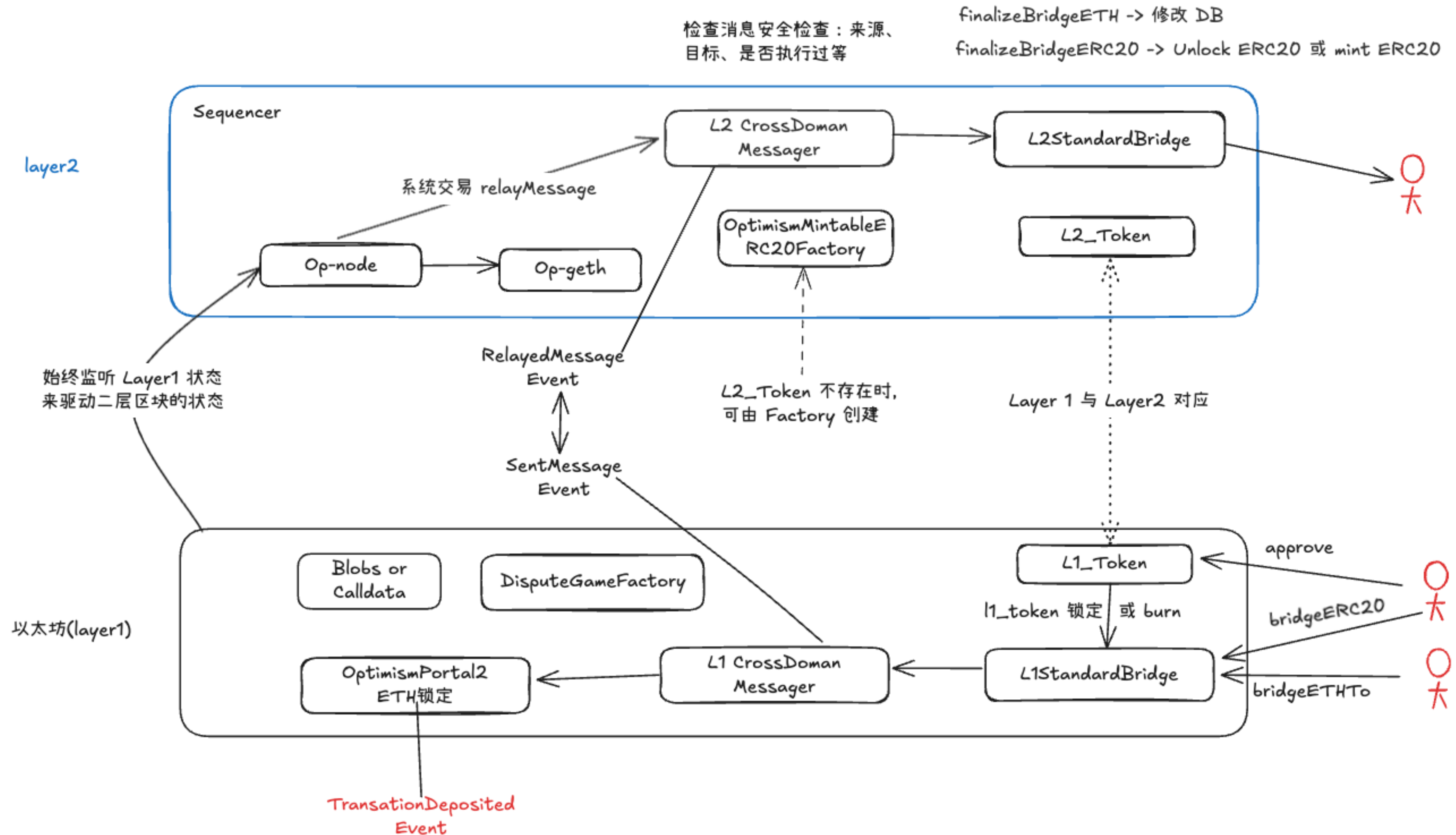


<https://superbridge.app/>



<https://www.brid.gg/>

桥 L1 -> L2 (充值)



ERC20 充值流程

- 准备：在 layer2 是否有对应的 l2_token， 若没有:
 - 可使用 OptimismMintableERC20Factory 创建
 - 或 自行创建一个 l2_token ， 将 l2_token 转入到 L2StandardBridge
- 调用 LI Token 给 LIStandardBridge 授权充值的金额
- 调用 LIStandardBridge 的 bridgeERC20()， 锁定或 burn LI token， 并触发相应的事件

LI

Demo tx

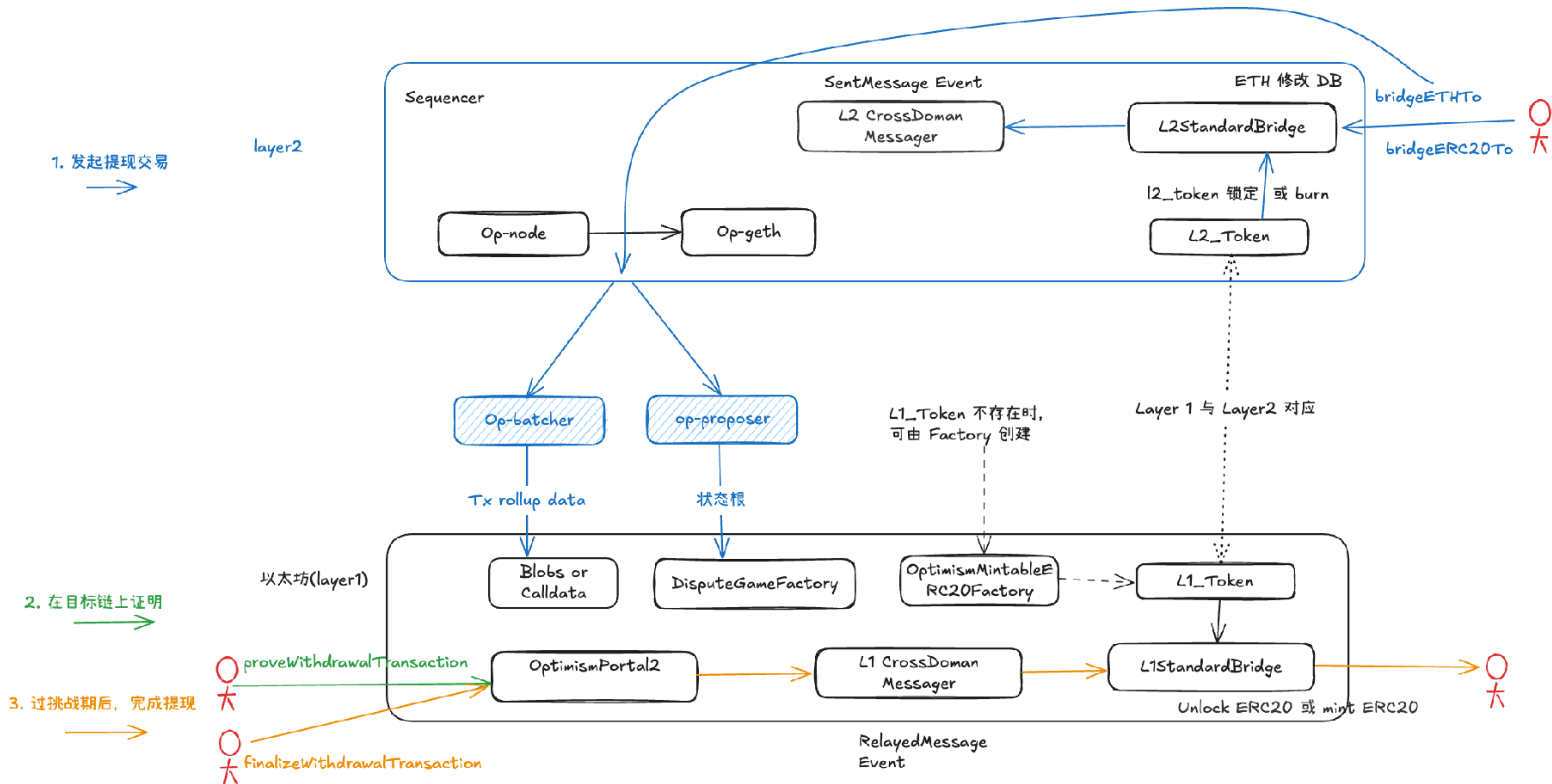
-
- L2 的 op-node 会不断的获取 LI 的状态， 当发现存款事件时
 - 触发系统交易 L2CrossDomainMessenger 的 relayMessage ， 对信息做一个安全性校验
 - 调用 L2StandardBridge 的相应的 finalizeBriage 交易对用户转账
 - 如果是 OptimismMintableERC20 ， 则 mint 给用户
 - 其他则解锁， 转移给用户

L2

Demo tx

脚本： https://github.com/lbc-team/hello_foundry/tree/main/sh

桥 (L2 -> L1) 提现



提现流程

- 用户调用 L2StandardBridge 的 bridgeEth / bridgeERC20
 - 如果是 eth 直接修改用户余额 DB
 - 如果是 Token 执行锁定或 burn
 - 交易通过 Op-batcher 将提现交易 rollup 到 L1
 - 通过 op-proposer 将提现二层状态根（output root）提交到 L1 DisputeGameFactory
-

L2

- 等待提交状态根后，调用 OptimismPortal2 的 proveWithdrawalTransaction
 - 使用默克尔树 证明提款交易执行过，并且执行后的状态根已经提交到 DisputeGameFactory
 - 并等待挑战期
- 调用 OptimismPortal2 的 finalizeWithdrawalTransaction 完成提现

L1

prove

demo

作业

- 实践一下:自己的 ERC20 跨链, 查看调用 及 资金流转
- <https://decert.me/quests/b81d49c5-277d-473b-9a34-eec6ce2d1681>