# Блокчейн Aptos: безопасный, масштабируемый и обновляемый Web3 Инфраструктура

11 августа 2022 г. v1.0

#### Абс трактный

Рост блокчей нов как новой интернет-инфраструктуры привел к тому, что разработчики быс тро развернули дес ятки тыс яндецентрализованных приложений. К с ожалению, ис пользование блокчей на еще не повсемес тно из-за частых с боев, выс оких затрат, низких ограничений пропускной с пособности и многочисленных проблем с безопасностью. Ч тобы обеспечить массовое внедрение в эпоху web3, инфраструктура блокчей на должна с ледовать по пути облачной инфраструктуры как надежной, масштабируемой, экономичной и постоянно улучшаю щей с яглатформы для с оздания широко ис пользуемых приложений.

Мы представляем блокчей н Aptos, разработанный с учетом масштабируемости, безопасности, надежности и возможности обновления в качестве клю чевых принципов для решения этих задач. Блокчей н Aptos был разработан за последние три года более чем 350 разработчиками по всему миру [1]. Он предлагает новые и новаторские инновации в области консенсуса, дизайна смарт-контрактов, системной безопасности, производительности и децентрализации. Комбинация этих тех нологий обеспечит фундаментальный строительный блок для продвижения web в массы:1

- Во-первых, блокчей н Aptos изначально интег рирует и ис пользует явык Move для быс трог о и безопас ног о выполнения транзакц ий [2]. Док азательс тво Move, формальный верификатор для с март-к онтрактов, напис анный на явыке Move, обес печивает дополнительные г арантии для инвариантов и поведения к онтрактов. Такое внимание к безопас ности позволяет разработчикам лучше защищать с вое программное обес печение от вредонос ных объектов.
- Во-вторых, модель данных Aptos обес печивает гибкое управление ключами и варианты гибридног ох ранения.
   Это, наряду с прозрачностью транзакций до подписания и практичными облег ченными клиентс кими протоколами, обес печивает более безопасный и надежный пользовательский интерфейс.
- В-третьих, для дос тижения выс окой пропус кной с пос обнос ти и низкой задержки в блокчей не Aptos ис пользуетс я конвей ерный и модульный подх од для клю чевых этапов обработки транзакций. В час тнос ти, рас прос транение транзакций, блочное у порядочение метаданных, параллельное выполнение транзакций, пакетное х ранение и с ертификация реестра выполняются одновременно. Этот подх од полностью ис пользует все доступные физические ресурсы, повышает эффективность обору дования и обеспечивает высок опараллельное выполнение.
- В-четвертых, в отличие от друг их мех анизмов параллельного выполнения, которые нарушают атомарность транзакций, требуя предварительного знания данных длячтения и записи, блокчей н Aptos не накладывает таких ог раничений на разработчиков. Он может эффективно поддерживать атомарность с произвольно с ложными транзакциями, обеспечивая более высокую пропускную с пособность и меньшую задержку дляреальных приложений и упрощая разработку.
- В-пятых, модульная арх итектура Aptos поддерживает г ибкость клиентов и оптимизирует частые и мг новенные обновления. Кроме того, для быс трого развертывания новых тех нолог ических инноваций и поддержки новых вариантов ис пользования web3 блокчей н Aptos предоставляет встроенные протоколы у правления изменениями в сети.

<sup>1</sup> Правовая ог оворка: этот тех нический документ и его содержание не являются предложением о продаже или предложением о покупке каких -либо токенов. Мы публикуем этот тех нический документ исклю чительно для получения отзывов и комментариев от общественности. Ничто в этом документе не следует читать или интерпретировать как гарантию или обещание того, как блокчей н Артоз или его токены (если таковые имеются) будут развиваться использоваться или накапливаться Артоз лишь излагает свои текущие планы, которые могут меняться по ее усмотрению, и успех которых будет зависеть от мног их факторов, нах одящох сявнее контроля Такие будущие заявления обявательно связаны с известными и неизвестными рисками, которые могут привести к тому, что фактическая производительность и результаты в будущих периодах будут существенно отличаться от того, что мы описали или подразумеваем в этом тех ническом документе. Артоз не берет на себяникаких обязательств по обновлению своих планов. Не может быть никаких гарантий, что какие-либо заявления официальном документе окажутся точными, поскольку фактические результаты и будущие событиямогут существенно отличаться Пожалуйста, не слишком полагайтесь на будущие заявления

Наконец, блокчей н Aptos экс периментирует с будущими иниц иативами по мас штабированию за пределы
производительности отдельных валидаторов: его модульная конструкция и мех анизм параллельного выполнения
поддерживают внутреннее с егментирование валидатора, а с егментирование однородного с остояния обеспечивает
потенциал для горизонтального мас штабирования пропускной с пособности, не добавляя дополнительных сложностей для операторов у злов.

# 1. Введение

В верс ии Интернета web2 так ие ус луг и, как обмен с ообщениями, с оц иальные с ети, финансы, иг ры, покупки и потоковое ау дио/ видео, пре дос тавляю то яц ентрализованными компаниями, к оторые контролируют прямой дос тупк пользовательс ким данным (например, Google, Amazon, Apple, и Мета). Эти к омпании разрабатывают инфрас труктуру с помощью прог раммног о обес печения для конкретных приложений, оптимизированног о дляц елевых с ц енариев ис пользования, и ис пользуют облачные инфрас труктуры для развертывания этих приложений для пользователей. Облачная инфрас труктура обес печивает дос тупк вирту ализированным и/или физичес ким с лужбам инфрас труктуры, так им как арендованные вирту альные машины (BM) и аппаратное обес печение без операц ионной с ис темы, работаю щее в ц ентрах обработки данных по вс ему миру (например, AWS, Azure и Google Cloud). В результате с оздание интернетсервис ов web2, к оторые мог ут мас штабироватьс я до миллиардов пользователей, никог да не было проще, чем с ег одня Однако web2 требует, чтобы пользователи явно доверяли ц ентрализованным объектам, требование, к оторое с тановитс явсе более важным для общества.

Ч тобы с правиться с этой проблемой, началась новая эра Интернета: web3. В верс ии Интернета web3 появились блокчейны, обес печиваю щие децентрализованные неизменяемые реестры, которые позволяют пользователям безопасно и надежно взаимодей с твовать друг с другом, не требуя доверия к контролирую щим посредникам или централизованным организациям. Подобно тому, как интернет-сервисы и приложения web2 полагаются на облачную инфраструктуру в качестве с троительных блоков, децентрализованные приложения могут использовать блокчейны в качестве у ровня децентрализованной инфраструктуры для ох вата миллиардов пользователей по всему миру.

Однако, нес мотряна с ущес твование множес тва блокчей нов с егодня, широкого рас пространения web3 еще не произошло [3]. В то время как тех нолог ии продолжаю т развиваться в отрас ли, с уществую щие блокчей ны ненадежны, требую т выс оких комис с ий за транзакции для пользователей, имею т низкие ог раничения пропускной с пос обности, регулярно теряю т активы из-за проблем с безопасностью и не могут поддерживать реакцию в режиме реального времени. По с равнению с тем, как облачная инфраструкту ра позволила с ервис ам web2 достичь миллиардов, блокчей ны еще не позволили приложениям web3 с делать то же с амое.

# 2 Видение Аптос

Видение Aptos с ос тоит в том, чтобы предос тавить блокчейн, который может обес печить мас с овое внедрение в web3 и рас ширить возможнос ти эк ос ис темы дец ентрализованных приложений для решения реальных проблем пользователей. Наша мис с ияс ос тоит в том, чтобы продвиг ать с амые с овременные тех нолог ии в облас ти надежнос ти, безопас нос ти и производительнос ти блокчейна, предос тавляяг ибкую и модульную арх итектуру блокчейна. Эта арх итектура должна поддерживать час тые обновления, быс трое внедрение новейших тех нолог ий и первоклас с ную поддержку новых и появляющих с явариантов ис пользования.

Мы представляем с ебе дец ентрализованную, безопас ную и мас штабируемую с еть, управляемую и управляемую с ообществом, которое ее ис пользует. Ког да во вс ем мире рас тут потребнос ти в инфрас труктуре, вычис лительные рес урс ы блокчей на мас штабирую тс япо г оризонтали и вертикали, чтобы удовлетворить эти потребнос ти. По мере появления новых вариантов ис пользования и тех нолог ичес ких дос тижений с еть должна час то и бес препятс твенно обновлятьс я, не прерывая работу пользователей. Проблемы с инфрас труктурой должны отойти на второй план. Разработчики и пользователи будут иметь дос туп к множес тву различных вариантов вос с тановления клю чей, моделирования данных, с тандартов с март-контрактов, к омпромис с ов в ис пользовании рес урс ов, к онфиденц иальнос ти и возможнос ти к омпоновки. Пользователи знаю т, что их активы в безопас нос ти, вс ег да дос тупны и мог ут быть дос тупны с оплатой, близкой к с ебес тоимос ти. Лю бой может безопас но, лег к о и неизменно с овершать с делки с ненадежными с торонами по вс ему миру. Блокчей ны так же рас прос транены, к ак и облачная инфрас труктура.

Ч тобы реализовать это видение, необх одимо добитьс язначительног отех ничес ког о прог рес с а. Наш опыт с оздания разработки, продвижения и развертывания блок чей на Diem (предшес твенника блок чей на Арtos) за пос ледние три г ода док азал, что с еть может пос тоянно обновлять с вои проток олы, не нарушая работу с воих клиентов [4]. В начале 2020 г ода ос новная с еть Diem была развернута дляболее чем дю жины операторов узлов с нес колькими пос тавщик ами кошельков. В течение с ледую щег о г ода наша команда выпус тила два крупных обновления, которые изменили протокол конс енс у с а и ос новную с труктуру. Оба обновления завершены без прос тоев для пользователей. С помощью блок чей на Арtos мы внес ли ряд радикальных улучшений в с тек тех нолог ий, а также вклю чили без опас ные, прозрачные и час тые обновления в качес тве ос новной функции, вдох новленной блок чей ном Diem. В час тнос ти, мы выделяем новые методы обработки транзакций (опис анные в разделе 7) и новые подх оды к дец ентрализации и управлению с етью.

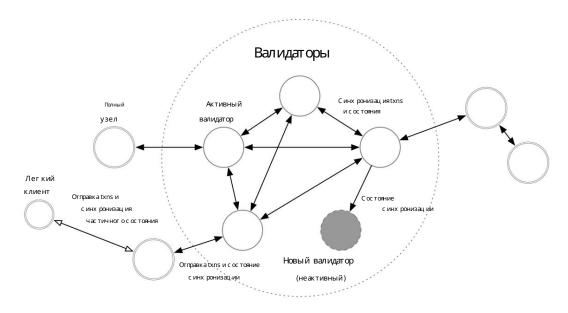


Рис у нок 1: Компоненты экос ис темы Aptos.

Пос кольку блокчей н Aptos продолжает улучшатьс я и рас ти, мы будем выпус кать обновленные верс ии этого документа с пос ледними верс иями наших протоколов и вариантов дизай на. В ос тальной час ти этого документа мы описываем текущее с ос тояние блокчей на Aptos, а также планы на будущее.

# 3 Обзор

Блокчейн Арtos, как показано на рисунке 1, с ос тоит из набора валидаторов, которые с овместно получают и обрабатывают транзакции от пользователей, ис пользуявизантийский отказоустойчивый (BFT) мех анизм консенсус а Proof-of-Stake. Владельцы токенов блокируют токены или делают с тавки в выбранных ими валидаторах. Консенсусный вес г олос ования каждого валидатора пропорционален с умме, вложенной в него. Валидатор может быть активным и участвовать в консенсусе. Аналогичным образом, валидатор также может быть неактивным, если у него недостаточно доли дляучастия, он выходит из набора валидаторов, выбирает автономный режим, поскольку он с инх ронизирует с остояние блокчейна, или протокол консенсуса с читает его неучаствую щим из-за плохой исторической производительности.

Клиенты — это лю баячасть с ис темы, которой не обходимо отправлять транзакции или запрашивать с ос тояние и историю блокчейна. Клиенты могут выбрать загрузку и проверку подтверждений запрошенных данных, подписанных валидатором. Полные узлы — это клиенты, которые копируют транзакцию и с остояние блокчейна от валидаторов или друг их полных узлов в сети. Они могут по своему усмотрению обрезать историю транзакций и с остояние блокчейна, чтобы восстановить хранилище. Легкие клиенты поддерживают только текущий набор валидаторов и могут безопасно запрашивать частичное с остояние блокчейна, как правило, из полных узлов. Кошельки — типичный примерлегкого клиента.

Ч тобы у довлетворить потребности в безопасной, быс трой, надежной и обновляемой инфраструктуре web3 для широк ого внедрения Блокчейн Aptos построен на следую щих основных принципах проектирования

- Быс трое и безопас ное выполнение, а так же прос тая возможность ау дита и мех анического анализа благодаря новому явыку программирования с март-контрактов Move [5]. Движение началось с предшественника блокчей на Aptos и продолжает развиваться вместе сразвитием этого проекта.
- Ч резвычайно выс окая пропус кная с пос обность и низкая задержка благ одаря пакетной, конвейерной и параллельной точкам доступа. подход к обработке транзакций.
- Новая параллельная обработка транзакций, которая эффективно поддерживает атомарность с произвольными с ложными транзакциями посредством Block-STM, в отличие от существующих мех анизмов параллельного выполнения, которым требуется предварительное знание местоположений данных для чтения и записи.
- Оптимизац ия производительности и дец ентрализац ии за счет быс трой ротац ии наборов валидаторов с вес ом доли.
   и отслеживание репутации.

- Возможность обновления и конфиг у риру емости как первоклас с ные принципы проектирования, учитываю щие новые варианты
  ис пользования и новей шие тех нологии.
- Модульная конструкция, обеспечиваю щаятщательное тестирование на уровне компонентов, а также с оответствую щее моделирование угроз и беспрепятственное развертывание, обеспечивает высокую безопасность и надежность операций.
- Горизонтальное мас штабирование пропускной способности присох ранении децентрализации, гдесег ментирование является первоклассным концепция, открытая для пользователей и родная для программирования и модели данных.

В разделе 4 объяс няется как разработчики взаимодействуют с Моче в блокчей не Aptos. Раздел 5 описывает логическую модель данных. В разделе 6 подробно описано, как блокчей н Aptos обес печивает безопасный пользовательский опыт с помощью надежных методов проверки. В разделе 7 описываются ключевые нововведения в области производительности, с вязанные с конвейерной обработкой, пакетной обработкой и рас параллеливанием. В разделе 8 подробно описаны различные варианты для разных клиентов для синх ронизации с остояния с другими узлами. В Разделе 9 описываются наши планы в отношении владения и у правления с ообществом. Наконец, в Разделе 10 обсуждаются будущие направления деятельности при с ох ранении децентрализации.

# 4 Язык перемещения

Моve — это новый язык прог раммирования с март-контрактов с упором на безопас ность и г ибкость. Блокчей н Aptos ис пользует объектную модель Move для предс тавления с остояния реестра (с м. Раздел 5.5) и ис пользует код (модули) Move для кодирования правил перех ода с остояний. Пользователи отправляют транзакции, которые могут публиковать новые модули, обновлять с уществую щие модули, выполнять функции вх ода, определенные в модуле, или с одержать с ц енарии, которые могут напрямую взаимодействовать с общедоступными интерфейсами модулей.

Экос ис тема Move с одержит компилятор, виртуальную машину и множес тво друг их инс трументов разработчика. Моve вдох новлен явыком программирования Rust, который делает владение данными явным в явыке с помощью таких концепций, как линей ные типы. Моve подчерк ивает нех ватку рес урсов, с ох ранение и контроль доступа. Модули перемещения определяют время жизни, х ранилище и с х ему доступа для каждог о рес урса. Это гарантирует, что такие рес урсы, как Coin, не будут производиться без с оответствующих учетных данных, не мог ут быть потрачены дважды и не ис чезнут.

Move ис пользует верификатор байт-кода, чтобы гарантировать безопасность типов и памяти даже при наличии ненадежного кода. Чтобы помочь писать более надежный код, Move включает в себя формальный верификатор, Move Prover [6], способный проверять функциональную правильность программы Move по заданной спецификации, сформулированной наявыке спецификаций, интегрированном в Move.

Помимо у четных записей пользователей и соответствую щего содержимого у четной записи, состояние реестра также содержит конфигурацию цепочки блоков Aptos. Эта сетевая конфигурация вклю чает в себя набор активных валидаторов, свой ства стей кинга и конфигурацию различных сервисов в блокчей не Aptos.

Поддержка Move для возможнос ти обновления моду ля и комплекс ной программиру емости обеспечивает бес препятственное изменение конфигурации и поддерживает обновления с амой цепочки блоков Aptos (оба набора обновлений выполнялись нес колько раз без простоев в частной основной с ети)

Команда Aptos у с овершенс твовала Move, добавив поддержку более широких вариантов ис пользования web3. Как у поминалось далее в разделе 5.5, блокчей н Aptos обес печивает детальное у правление рес у рс ами. Это не только поддерживает рас параллеливание выполнения, но так же обес печивает почти фик с ированную с тоимость, с вязанную с доступом к данным и их изменением. Кроме того, блокчей н Aptos обес печивает поддержку таблиц, построенную поверх мелковернистогох ранилища, что позволяет х ранить крупномас штабные наборы данных (например, мас с ивные коллекц ии NFT) в одной учетной запис и.

Кроме того, Aptos поддерживает общие или автономные учетные записи, которые полностью представлены в сети. Это позволяет сложным децентрализованным автономным организациям (DAO) совместно использовать учетные записи, а также использовать

эти у четные запис и в качестве контей неров для разнородног о набора ресурсов.

# 5 Логическая модель данных

Состояние реестра блок чей на Aptos представляет собой состояние всех учетных записей. Состояние реестра определяется с помощью 64битного целого числа без знака, соответствую щего количеству транзакций, выполненных системой. Лю бой может отправить транзакцию в блок чей н Aptos, чтобы изменить состояние реестра. После выполнения транзакции генерируется вывод транзакции. Вых од транзакции содержит ноль или более операций для управления состоянием реестра (называемых наборами записей), вектором результирую щих событий (см. Раздел 5.1.1), количеством потребленного газа и стату сом выполненной транзакции.

### 5.1 Транзакции

Подпис анная транзакция с одержит с ледую шую информацию:

- Аутентифик атор транзак ц ии: отправитель ис пользует аутентифик атор транзак ц ии, к оторый вклю чает один или больше ц ифровых подпис ей для проверк и подлиннос ти транзак ц ии.
- Адрес отправителя адрес учетной записи отправителя.
- Полезная нагрузка: Полезная нагрузка либо относ итсяк существую щей функции входавцепочке, либо содержит функцию, которая должна быть выполнена как встроенный байт-код (называемый скриптом). Кроме того, набор входных аргументов кодируется в байтовых массивах. Для одноранговой транзакции входные данные содержат информацию о получателе и переданную ему сумму.
- Ценагаза (в у казанной валю те /единицах газа): это с у мма, которую отправитель готов заплатить за единицу газа для выполнения транзакции. Газ это с пос об оплаты вычис лений, с ети и х ранилища. Единица газа это абс трактное измерение вычис лений, не имею щее реальной ценности.
- Мак с имальное количество газа: мак с имальное количество газа это мак с имальное количество е диниц газа, которое транзакция может израс ходовать до прерывания. Учетная запись должна иметь по крайней мерецену газа, умноженную на мак с имальное количество газа, иначетранзакция будет отклонена во время проверки.
- Порядковый номер: порядковый номер транзакции. Он должен совпадать с порядковым номером, сох раненным в учетной записи отправителя при выполнении транзакции. При успешном выполнении транзакции порядковый номер учетной записи увеличивается для предотвращения повторных атак.
- Срок действия Отметка времени, после которой транзакц ия перестает быть действительной.
- Идентификатор цепочки: идентифицирует блокчейн, длякоторог о действительна эта транзакция, обеспечивая дополнительную защиту.
   для пользователей, чтобы предотвратить ошибки подписи.

В каждой верс ии і изменение с остояния представлено кортежем (Ті,, Si), с одержащи**ю врупьажирую швы водстранных фомосОра** с оответственно. У читы вая детерминированную функцию Apply, выполнение транзакции Ті с с остоянием рег истра Si-1 с оздает вых од транзакции Оі и новое с остояние рег истра Si. То есть Apply(Si 1, Ti) Оі, Si .

# 5.1.1 С обытия

С обытия г енерируются во время выполнения транзакции. Каждый модуль Мочеможет определять с вои с обственные с обытия и выбирать, ког да с оздавать эти с обытия при выполнении. Например, во время перевода монет учетные запис и отправителя и получателя бу дут г енерировать SentEvent и ReceivedEvent с оответственно. Эти данные х ранятся в реестре и могут быть запрошены через узел Aptos. Каждое зарег истрированное с обытие имеет уникальный ключ, который можно использовать для запрос а с ведений о с обытии.

Нес колько с обытий, отправленных на один и тот же клю ч с обытия, с оздают потоки с обытий, с пис ок с обытий, каждая запис ь которог о с одержит пос ледовательно увеличиваю щеес я чис ло, начиная с 0, тип и данные. Каждое с обытие должно быть определено нек оторым типом. Может быть нес колько с обытий, определенных одним и тем же или подобными типами, ос обенно при ис пользовании дженериков. С обытия имею т с вязанные данные. Для разработчиков моду ля Моче общий принц ипзаклю чаетс я в том, чтобы вклю чить вс е данные, необх одимые для понимания изменений в базовых рес урс ах до и пос ле выполнения транзакции, которая изменила данные и породила с обытие.

Транзакции могут только генерировать с обытия и не могут с читывать с обытия. Такой дизайн позволяет выполнять транзакцию только в завис имости от текущего с остояния и входных данных транзакции, а не от исторической информации (например, от ранее с генерированных с обытий).

### 5.2 Аккаунты

Каждаяу четная запис ь идентифиц ируетс яу никальным 256-битным значением, известным как адрес учетной запис и. Новая учетная запис ь с оздаетс яв с остоянии реестра (с м. Раздел 5.5), ког да транзакц ия, отправленная из с уществую щей учетной запис и, вызывает функц ию перемещения create\_account (addr). Обычно это проис х одит, ког да транзакц ия пытаетс я отправить токены Aptos на адрес учетной запис и, который еще не с оздан. Дляу добства Aptos также поддерживает функц ию перевода (от, до, с умма), которая неявно с оздает учетную запис ь, ес ли она еще не с уществовала до перевода.

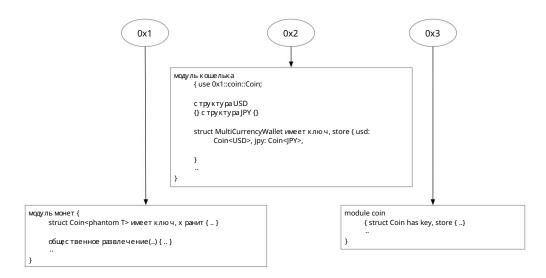


Рисунок 2: Пример модулей перемещения в цепочке.

Ч тобы с оздать новую учетную запись, пользователь с начала генерирует пару ключей подписи: (vk, sk). Затем новый адрес учетной записи для заданной с хемы подписи получается с использованием криптог рафического хэша Н открытого ключа проверки vk, который объединяется с идентификатором с хемы подписи (ssid): г де addr = H(vk, ssid).

Пос ле с оздания новой учетной запис и по адрес у addr пользователь может подпис ывать транзакции, которые будут отправлены с учетной запис и по адрес у addr, ис пользуя закрытый ключ подпис и sk. Пользователь также может чере довать sk либо для упреждаю щего изменения sk, либо в ответ на возможную компрометацию. Это не изменит адрес учетной запис и, так как адрес учетной запис и получается только один раз, во времяее с оздания, из открытого ключа проверки.

Блокчей н Aptos не с вязывает учетные запис и с реальной личностью. Пользователь может с оздать нес колько учетных запис ей, с г енерировав нес колько пар ключей. Учетные запис и, контролируемые одним и тем же пользователем, не имею т внутренней с вязи друг с друг ом. Однако один пользователь по-прежнему может у правлять нес колькими учетными запис ями в одном кошельке для прос того у правления активами. Эта г ибкость обес печивает пс евдоним для пользователей, пока мы экс периментируем с примитивами с ох ранения конфиденциальности для будущих выпусков. Нес колько учетных записей, принадлежащих одному пользователю или г руппе пользователей, также предоставляют каналы для увеличения параллелизма выполнения, как описано в Разделе 7.4.

#### 5.3 Перемещение модулей

Модуль Move с одержит байт-код Move, который объявляет типы данных (структуры) и процедуры. Он идентифицируется по адрес у учетной записи, в которой объявлен модуль, а также по имени модуля. Например, идентификатор первого модулявалюты на рис. 2—0x1::coin. Модуль может зависеть от других сетевых модулей, как показано модулем кошелька на рис. 2, что позволяет повторно использовать код.

Модуль должен иметь уникальное имя в рамках учетной запис и, т. е. каждая учетная запись может объявить не более одног о модуля с лю бым заданным именем. Например, учетная запись с адресом 0x1 на рис. 2 не может объявить другой модуль с именем соіп. С другой стороны, учетная запись по адресу 0x3 может объявить модуль с именем соіп, и идентификатор этого модуля будет 0x3::coin. Обратите внимание, что 0x1::coin::Coin и 0x3::coin::Coin являются разными типами и не могут ис пользоваться взаимозаменяемо или иметь общий код модуля. Напротив, 0x1::coin::Coin<0x2::wallet::USD> и 0x1::coin::Coin<0x2::wallet::JPY> — это разные экземпляры одного и того же универсального типа, которые нельзя ис пользовать взаимозаменяемо, но может ис пользовать общий код модуля.

Модули с группированы в пакеты, расположенные по одному адресу. Владелец этого адреса публикует пакет целиком в цепочке, вклю чая байт-код и метаданные пакета. Метаданные пакета определяют, можно ли обновить пакет или он является неизменяемым. Для обновляемого пакета проверки совместимости выполняются дотого, как будет разрешено обновление: никакие существую щие функции точки входа не должны изменяться и никакие ресурсы не могут храниться в памяти. Однако могут быть добавлены новые функции и ресурсы.

Платформа Aptos, с ос тоящя из ос новных библиотек и конфигурац ии для блокчей на Aptos, определяется как обычный обновляемый пакет модулей (см. Раздел 9.2).

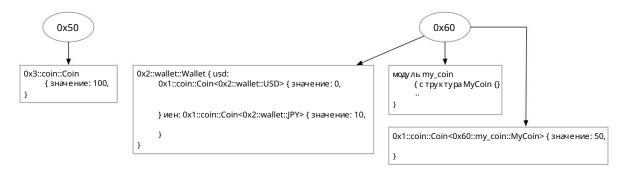


Рисунок 3: Пример данных по цепочке.

# 5.4 Ресурсы

Подобно модулям, адрес а учетных запис ей также могут иметь с вязанные с ними значения данных. В каждом адрес е учетной запис и значения имею т клю чи по их типам, при этом не более одног означения каждог отипа принадлежит учетной запис и. На рис . З приведен пример этог о. Адрес 0x50 с одержит одно значение, при этом 0x3::coin::Coin являетс я полным типом. 0x3 — это адрес, по которому х ранитс я модуль монеты, монета — это имя модуля, а монета — это имятипа данных. Также допус каю тся значения универс альных типов, при этом разные экземпляры рас с матриваю тся как отдельные типы. Это важно для рас ширяемости, позволяя различным экземплярам ис пользовать один и тот же функциональный код.

Правила изменения, удаления и публикации значения закодированы в модуле, определяющем тип данных. Правила безопас ности и проверки Мочене позволяю т другому коду или объектам напрямую создавать, изменять или удалять экземпляры типов данных, определенных в других модулях.

Наличие не более одног означения верх нег оу ровня каждог отипа под адрес ом может на первый взгляд показаться ограничением.

Однако на практике это не проблема, пос кольку программисты могут определять типы-оболочки с другими данными в качестве внутренних полей, избегая, таким образом, каких-либо ограничений. Структура Wallet на рис. 3 является примером использования типов-оболочек.

Следует так же отметить, что не все типы данных могут х раниться в цепочке. Ч тобы экземпляры данных квалифицировались как значения верх него уровня тип данных должен иметь ключевую возможность. Точно так же возможность сох ранения требуется для вложенных значений. Типы данных с обе ими возможностями так же называются ресурсами.

## 5.5 Состояние книг и

С точки зрения вирту альной машины Move (Move VM) каждая у четная запись с остоит из набора значений и структур данных "клю ч-значение".
Эти структуры данных называются записями таблицы и хранятся в формате двоичной канонической сериализации (BCS). Этот макет данных позволяет разработчикам писать с март-контракты, которые могут эффективно работать с небольшими объемами данных, реплицированных в большом количестве у четных записей, а также с большими объемами данных, хранящих ся в небольшом количестве у четных записей. Модули перемещениях ранятся аналогично данным у четной записи, но в независимом пространстве имен. Состояние регистра генезиса определяет начальный набор у четных записей и связанное с ними состояние при инициализации блокчей на.

При запус ке блокчейн Aptos будет представлен одним с остоянием реестра. Однако по мере рас пространения и развитиятех нолог ий Aptos будет у величивать количество с ег ментов дляу величения пропус кной с пособности (т. е. включения нес кольких с остояний реестра) и поддержки транзакций, которые перемещают или получают доступ к активам между с ег ментами.

Каждое состояние реестра бу дет поддерживать все активы в цепочке для определенного сегмента и предоставлять ту же модель учетной записи смелковернистым хранилищем данных «ключ-значение», предлагающим почти фиксированные затраты на доступк хранилищу.

### 6 Безопасный пользовательский интерфейс

Ч тобы ох ватить миллиарды пользователей Интернета, пользовательс кий интерфейс web3 должен быть безопас ным и дос тупным. В разделах ниже мы описываем нес колько инноваций, предоставляемых блокчейном Aptos, которые работают для достижения этой цели.

#### 6.1 Защита жизнес пос обнос ти транзакц ии

Подпис ание транзакц ии означает, что подпис ываю щая с торона разрешает транзакц ию быть зафик с ированной и выполненной блок чей ном. Иног да пользователи мог ут подпис ывать транзакц ии непреднамеренно или без полног о учета всех возможных с пос обов манипу лирования их транзакц иями. Ч тобы с низить этот рис к, блок чей н Aptos ог раничивает жизнес пос обнос ть к аждой транзакц ии и защищет подпис ываю шую с торону от неог раниченной дей с твительнос ти. В нас тоящее время блок чей н Aptos обес печивает три различных с редства защиты: порядк овый номер отправителя, время ис течения транзакц ии и назначенный идентификатор ц е почки.

- Порядковый номер транзакции может быть зафиксирован ровно один раз для каждой учетной записи отправителя. В результате отправители могут заметить, что если порядковый номер текущей учетной записи порядкового номера транзакции t, то либо t уже зафиксирован, либо t никог да не будет зафиксирован (поскольку порядковый номер, используемый t, уже использован транзакцией t). друг ая с делка).
- Время в блокчей не увеличиваетс яс выс окой точностью и частотой (обычно с точностью до с екунды), как подробно опис ано в разделе 7.3.1. Если время блокчей на превышает время истечения транзакции t, то аналог ичным образом либо t уже зафикс ировано, либо t ник ог да не будет зафик с ировано.
- Каждаятранзакция имеет назначенный идентификатор цепочки для предотвращения повторного вос произведения транзакций злоу мышленниками между различными с редами блокчей на (например, между тестовой сетью и основной сетью).

#### 6.2 У правление клю чами на основе перемещения

Как обсуждалось в Разделе 5.2, учетные запис и Aptos поддерживают ротацию ключей — важную функцию, которая может помочь с низить риски, с вязанные с компрометацией закрытого ключа, атаками дальнего действия и будущими улучшениями, которые могут нарушить с уществую щие криптог рафические алгоритмы. Кроме того, учетные запис и Aptos также достаточног ибки, чтобы ис пользовать новые г ибридные модели х ранения. В одной из таких моделей пользователь может делег ировать возможность ротации закрытого ключа учетной запис и одному или нескольким х ранителям и другим доверенным лицам. Затем модуль Мочеможет определить политику, которая позволяет этим доверенным объектам менять ключ при определенных обстоятельствах. Например, объекты могут быть представлены ключом с мультиподписью к из п, который х ранится у многих доверенных сторон, и предлагать услуги по восстановлению ключа для предотвращения потери ключа пользователя (например, 20% биткой нов в настоящее время заблокированы в невосстановимых учетных записях). [7]).

Более того, х отямног ие кошельки поддерживаю т различные с х емы вос с тановления ключей, такие как резервное копирование закрытых ключей в облачную инфраструктуру, многосторонние вычисления и социальное восстановление, они обычно реализуются без поддержки блокчей на (то есть вне с ети). В результате каждый кошелек должен реализовать с вою с обственную инфраструктуру у правления ключами, а с оответствующие операции с тановятся непрозрачными для пользователей. Напротив, поддержка функций у правления ключами на уровне блокчей на Арtos обеспечивает полную прозрачность всех операций, с вязанных с ключами, и у прошает реализацию кошелька с расширенным у правлением ключами.

### 6.3 Прозрачность транзакций до подписания

Сегодняк ошельки обес печивают очень мало прозрачности в отношении транзакций, которые они подписывают. В результате пользователей часто лег ко обманом заставить подписать вредоносные транзакции, которые могут похитить средства и иметь разрушительные последствия. Это верно даже дляблок чейнов, которые требуют перечисления в сех данных в цепочке, к которым обращеется каждаятранзакция. В результате в настоящее время существует мало средств защиты пользователей, что делает пользователей у явимыми для самых разных атак.

Ч тобы решить эту проблему, экос ис тема Aptos предос тавляет услуг и для предварительного выполнения транзакций: мера предос торожнос ти, которая описывает пользователям (в удобочитаемой форме) результаты их транзакций до подписания. С очетание этого с известной историей предыдущих атак и вредоносных с март-контрактов поможет уменьшить мошенничество. К роме того, Aptos также позволяет кошелькам налагать ограничения на транзакции во время выполнения. Нарушение этих ограничений приведет к прерыванию транзакций для дополнительной защиты пользователей от вредоносных приложений или атак с оциальной инженерии.

## 6.4 Практические облегченные клиентские протоколы

Ис пользование ис клю чительно с ертификатов TLS/SSL пос тавщиков АРІ дляу с тановления доверия между клиентами и с ерверами блокчей на не обес печивает дос таточной защиты клиентов. Даже при наличии дей с твую щих с ертификатов кошельки и клиенты не имею т никаких г арантий относ ительно подлиннос ти и ц елос тнос ти предс тавляемых данных.

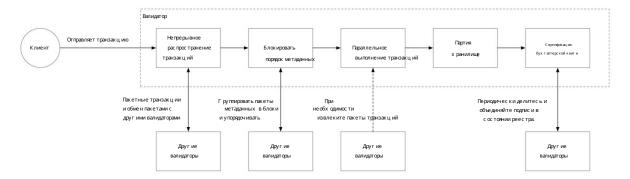


Рис у нок 4: Жизненный ц икл обработки транзакц ий. Вс е этапы полностью независ имы и индивиду ально рас параллеливаемы.

им. В результате поставщики API могут возвращать неверные или вредоносные данные блокчей на, вводя в заблуждение третьих лици выполняя атаки двой ного расхода.

Ч тобы предотвратить это, Aptos предос тавляет доказательс тва с ос тояния и упрощенные проток олы проверк и клиентов, которые могут ис пользоватьс як ошельками и клиентами для проверк и дос товернос ти данных, предос тавляемых ненадежным с торонним с ервером. Более того, ис пользуя доказательс тва с ос тояния на ос нове временных меток в Разделе 7.6.2, лег кие клиенты всег да могут гарантировать жес ткие ограничения на актуальность с ос тояния учетной запис и (например, в течение нес кольких с екунд), и им нужно только отс леживать изменения в конфигурац ии с ети (изменения эпох и) или ис пользуйте текущие доверенные контрольные точки (путевые точки), чтобы ос таватьс яв курсе пос ледних с обытий [8]. Комбинируя выс окочас тотные временные метк и и недорог ие доказательс тва с ос тояния, блок чей н Aptos предос тавляет клиентам повышенные гарантии безопас нос ти.

Кроме того, узлы Aptos также предоставляют бог атые, выс окопроизводительные интерфейсы х ранения, которые можно дополнительно настроить, чтобы разрешить подписку на доказательства, нацеленные на определенные данные и учетные записи в цепочке. Это может быть ис пользовано лег кими клиентами для сох ранения минимального количества поддаю щих с я проверке данных без необх одимости запуска полного узла или обработки значительного количества транзакций.

# 7 Конвейерная обработка, пакетная обработка и параллельная обработка транзакций

Ч тобы мак с имизировать пропус кную с пос обнос ть, увеличить параллелизм и с низить инженерную с ложнос ть, обработка транзакц ий в блок чей не Aptos разделена на отдельные этапы. Каждый этап полнос тью независ им и индивидуально рас параллеливается, напоминая с овременные с уперс калярные процес с орные арх итектуры. Это не только обес печивает значительные преимущес тва в производительнос ти, но также позволяет блок чей ну Aptos предлаг ать новые режимы взаимодей с твия между валидатором и клиентом. Например:

- Клиенты могут быть уведомлены, ког да определенные транзакц ии были включены в пакет сох раняемых транзакций. Постоянные и действительные транзакции, скорее всего, будут немедленно зафиксированы.
- Клиенты мог ут быть проинформированы, ког да заказана партия с ох раняемых транзакций. Таким образом, чтобы у меньшить задержку определения результатов выполненых транзакций, клиенты мог ут выбрать выполнение транзакций локально, а не ждать, пока валидаторы завершат выполнение у даленно.
- Клиенты мог ут дождатьс явыполнения с ертифиц ированной транзакц ии валидаторами и выполнить с ос тояние с инх ронизац ия аттес тованных результатов (например, с м. раздел 8).

Модульная конструкция Aptos с пособствует ускорению разработки и поддерживает более быстрые циклы выпуска, поскольку изменения могут быть нацелены на отдельные модули, а не на единую монолитную архитектуру. Точно так же модульная конструкциятакже обеспечивает структурированный путь к масштабированию валидаторов за пределы одной машины, предоставляя доступ к дополнительным вычислительным, с етевым ресурсам и ресурсам х ранения. На рис. 4 показан жизненный цикл транзакции на различных этапах обработки.

# 7.1 Пакетная обработка

Пакетная обработка— это важная оптимизац ия эффективности, которая является частью каждого этапа работы в блокчей не Aptos. Транзакции группируются в пакеты каждым валидатором во время рас пространения транзакций, а пакеты объединяются в блоки во время консенсуса. Исполнение, хранение и

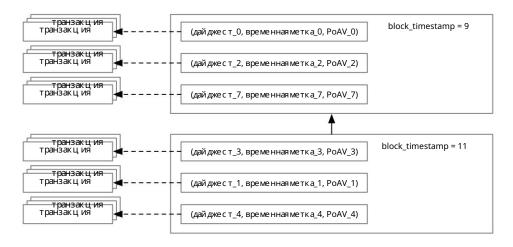


Рис у нок 5. У порядочивание метаданных блоков проис х одит независ имо от рас прос транения транзакций.

Этагы с ертификац ии бух г алтерс кой книг и также работают в пакетном режиме, чтобы предоставить возможности для изменения порядка, с окращения операц ии (например, ду блирование вычис лений или проверка подпис и) и параллельное выполнение.

Группировка транзакций в пакеты может вызвать не большую задержку, например ожидание 200 миллис екунд для накопления пакета транзакций перед выполнением рас прос транения. Тем не менее, пакетирование легко настраивается в отношении максимального периода ожидания и максимального размера партии, что позволяет децентрализованная сеть для автоматической оптимизации задержки и эффективности. Пакетирование также позволяет для эффективных рынков комиссий, чтобы расставить приоритеты транзакций и избежать непреднамеренных атактипа «отказвобслуживании» (DoS) от чрезмерно усердных клиентов.

#### 7.2 Не прерывное рас пространение транзакций

Следуя первоначальному выводу Нарвала и Тус ка [9], рас пространение транзакций в блокчей не Арtos
не завис ит от консенсуса. Валидаторы непрерывно передают пакеты транзакций друг другу,
одновременное ис пользование всех доступных сетевых ресурсов. Каждая партия, рас пространяемая валидатором v,
с ох раняется, и подпись в пакетном дай джесте отправляется обратно в v. В соответствии с тре бованиями консенсуса
определено в Разделе 7.3, лю бые 2f + 1 взвешенные подписи в дай джесте пакета формируют доказательство
доступность (PoAv). Такое доказательствог арантирует, что по край ней мере f + 1 честных валидаторов, взвешенных по доле, имеют
с ох ранил пакет, и, таким образом, все честные валидаторы с могут получить его до выполнения

Бес к онечно с ох раняю щиес я пакеты транзакц ий мог ут открыть вектор DoS-атаки, заставив валидаторов зак ончитс я память и произой дет с бой. Ч тобы предотвратить это, к аждый пакет транзакц ий имеет с вязанную отметку времени. Временная метка в пакете обес печивает эффективную с борку мус ора на каждом валидаторе. К роме тог о, отдельный мех анизм к вот для к аждог о валидатора предназначен для защиты валидаторов от нех ватки мес та даже в с амых экс тремальных обс тоятельс твах , например, при потенц иальных византий с ких атаках. Пакеты так же имею т ог раничения по размеру, к оторые проверяю тс я перед с от лашением о с ох ранении в с табильном х ранилище. Ок ончательно, нес к олько оптимизац ий для де ду пликац ии и к эширования транзакц ий с нижаю т затраты на х ранение и обес печиваю т производительнос ть интег рац ия с мех анизмом параллельног о выполнения

# 7.3 Блочный порядок метаданных

Одно из рас пространенных заблуждений заклю чаетс яв том, что консенс ус проис ходит медленно и, с ледовательно, являетс яос новным узким мес том для блок чей на Арtos являетс яот деление задач, не с вязанных с с ог лашением, от фазы консенс у с а, таких как рас пространение транзакций, транзакций.

ис полнение/х ранение и с ертификац ия бух г алтерской книг и. Отделяя рас пространение транзакций от фазы консенсуса, у порядочивание может происх одить с очень низкой пропускной с пособностью (блокировать только метаданные и доказательства), что приводит к высокая пропускная с пособность транзакций и минимальная задержка.

Сег одня блок чей н Aptos ис пользует пос ледню ю итерац ию DiemBFTv4 [10], отзывчивый консенсусный протокол BFT. Консенсус в общем случае требует только двух сетевых раундов. поездок (с временем прох ождения туда и обратно обычно менее 300 миллисекунд по всему миру) и динамически настраивает к неис правным валидаторам через мех анизм репутац ии лидера [11]. Репутац иялидера сети

Мех анизм повышает валидаторов, к оторые ус пешно зафикс ировали блоки в окне, и понижает валидаторов, к оторые не участвуют. Этот новый мех анизм значительно повышает производительность в дец ентрализованных с редах, с оответственно обес печивает инфраструктуру для с оответствую щих с тиму лов и быс тро минимизирует влияние отказавших валидаторов на пропускную с пос обность и задержку.

DiemBFTv4 г арантиру ет жизне с пос обнос ть при час тичной с инх ронизац ии и обес печивает безопас нос ть при ас инх роннос ти, ког да общая доля валидатора с ос тавляет — 3f + 1 с ошибочными валидаторами, взвешенными по доли до f. DiemBFTv4 был тщательно протес тирован в нес кольких итерац иях с 2019 г ода с дес ятками операторов узлов и экос ис темой с нес колькими кошельками. Мы также экс периментируем с нашими не давними ис с ледованиями (например, Bullshark [12]) и друг ими протоколами, которые полаг аю тс я на ис торию блоков и с вязанную с ними с вязь для определения порядка и окончательности метаданных блоков.

Блок консенсуса и отметка времени предложения предлагаются лидером и согласовываются с другими валидаторами, как показано на рисунке 5. Обратите внимание, что каждый блок консенсуса с одержит только пакетные метаданные и доказательства. Фактические транзакции в блоке не требуются, поскольку PoAV г арантирует, что пакеты транзакций будут доступны на этапе выполнения после заказа (см. Раздел 7.2). Валидаторы могут проголосовать за предложение лидера после проверки доказательства и соответствия критериям метаданных блока (например, отметка времени предложения времени истечения срока действия блока).

#### 7.3.1 Время блок чей на

Блокчейн Aptos ис пользует приблизительную, с ог лас ованную физичес кую временную метку длякаждог о предлагаемог о блока и, с оответс твенно, для вс ех транзакций в этом блоке. Эта временная метка позволяет ис пользовать мног ие важные варианты ис пользования. Например:

- Логика, зависящая от времени, в с март-контрактах. Например, разработчик х отел бы закодировать, что всес тавки на аукционе должны быть получены до полуднячетверга.
- Поскольку оракулы публикую т данные в сети, для коррелировать события и обрабатывать задержки из реальных данных.
- Клиенты мог ут определить, нас колько они актуальны в отношении блокчей на. Из с оображений безопас нос ти, чтобы избежать устаревших данных и дальних атак, клиент должен иметь дос тупк выс окоточной метке времени, ког да с остояние учетной запис и было обновлено.
- Ау дит блок чей на с надежной временной меткой обес печивает с ильную корреляцию с событиями вне сети, например, гарантирует, что преду с мотренные законом выплаты с оответствую т ожидаемым требованиям.
- Истечение с рока транзакц ии ос новано на с амой последней зафикс ированной метке времени. В качестве дополнительной защиты клиентских транзакций клиенты могут выбрать с рок действия транзакции, как описано в Разделе 6.1.

Блокчейн Aptos предоставляет с ледую щие гарантии в отношении меток времени для всех транзакций внутри блока:

- Время в блок чей не монотонно у величиваетс я То есть, ес ли блок В1 < блок В2, то В1.Time < В2.Time.
- Если блок транзакций согласован с отметкой времени Т, то как минимум f + 1 честный валидатор решил, что Т нах одится в прошлом. Ч естный валидатор бу дет голосовать за блок только тогда, когда его собственные часы метки времени Т. С м. Раздел 7.2.
- Если блок транзакций имеет консенсусный кворум подписей с временной меткой Т, честный валидатор не будет предоставлять такой блок другим валидаторам до тех пор, пока его собственные часы не превысят временную метку Т.

Самая последняя временная метка обновляется для каждого зафиксированного блока и используется в качестве временной метки для всех транзакций в этом блоке. Когда сеть является синх ронной, блок транзакций фиксируется при каждом круговом обходесети и обеспечивает быстрое обновление и высоконадежные часы. При желании можно определить более тонкую степень упорядочения внутри блоков транзакций.

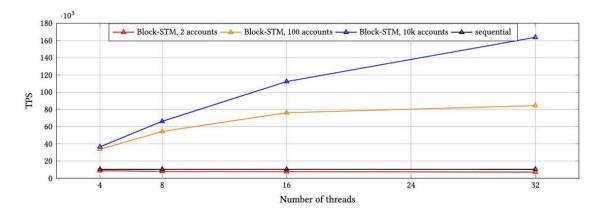


Рис. 6. Тесты Block-STM (только для компонентов), с равниваю щие количество физических ядер с разными у ровнями конкуренции.

### 7.4 Параллельное выполнение транзакций

Пос ле заказа метаданных консенсусного блока транзакции могут выполнятьсялю бым валидатором, полным узлом или клиентом. По крайней мере, 2f+1 валидатор, взвешенный по доле, действительно с ох ранили транзакции для предложенных пакетов. Пос кольку рас прос транение транзакций происх одит непрерывно, дополнительные честные валидаторы будут получать пакеты транзакций с течением времени. Если честный валидатор не получил транзакции для заказанных пакетов к моменту, ког да он достигает стадии выполнения, он может загрузить их из 2f+1 взвешенных по доле валидаторов, зная, что по крайней мере f+1 взвешенных по доле валидаторов (половины подписанты PoAV, взвешенные по доле) честны.

Важной целью любого блокчей на является мак с имально возможное параллельное выполнение. Блокчей н Aptos продвигает это направление вперед как от модели данных, так и от мех анизма ис полнения.

### 7.4.1 Параллельная модель данных

Модель данных моче изначально поддерживает глобальную адресацию данных и модулей. Транзакции, не имею щие перекрываю щих сяконфликтов данных и учетных записей, могут выполняться параллельно. Учиты ваякон вейерный дизайн, ис пользуемый блокчейном Aptos, изменение порядка группы транзакций может уменьшить количество конфликтов, тем самым улучшив параллелизм.

Даже ког да транзакции изменяю тодин и тот же набор значений в цепочке, большая часть процес с а выполнения транзакции всееще может быть рас параллелена. Блокчей н Aptos вводит новую концепцию, пишет delta, которая описывает изменение с остояния учетной записи, а не измененное с остояние учетной записи (например, у величение целого числа, а не просто определение конечного значения). Вся обработка транзакций может выполняться параллельно, а затем дельта-записи применяю тся в правильной последовательности для конфликтую щих значений, чтобы обеспечить детерминированные результаты.

Современем блокчей н Aptos продолжит улучшать модель данных, улучшая параллелизм (например, ис пользуя подсказки чтения/записи), а также улучшая эргономику, делая более естественным для разработчиков создание, изменение и составление значений в цепочке. Мочеобеспечивает гибкость для внесения этих улучшений как на уровнеявыка, так и с помощью функций, зависящих от платформы.

## 7.4.2 Мех анизм параллельног о вы полнения

Мех анизм параллельног о выполнения Block-STM обнаруживает и у правляет конфликтами для у порядоченног о набора транзакций наряду с оптимистичным контролем параллелизма, чтобы обеспечить максимальный параллелизм при заданном порядке [13].

Пак еты транзакций оптимистично выполняются параллельно и проверяются после выполнения. Неу с пешные проверки приводят к повторному выполнению. Вlock-STM ис пользует мног оверс ионную с труктуру данных, чтобы избежать конфликтов записи. Все операции записи в одно и то же место х ранятся вместе с их верс иями, которые с одержат идентификаторы транзакций и количество раз, ког да транзакция записи оптимистично выполнялась повторно. Ког да транзакция х с читывает яней ку памяти, она получает из мног оверс ионной структуры данных значение, записанное в эту яней ку с амой высокой транзакцией, которая появляется перед tx в заданном порядке, вместе с о с вяванной верс ией.

Block-STM уже интегрирован в блокчейн Aptos. Ч тобы понять весь потенциал производительности Block-STM, мы провели эксперименты с нетривиальными одноранговыми транзакциями Move (т. е. 8 операций чтения и 5 операций записи на транзакцию) в качестве изолированных операций, предназначенных только для) тест с базой данных в памяти. На рисунке 6 мы представляем результаты выполнения Block-STM. Каждый блок содержит 10 000 транзакций, а количество учетных записей определяет у ровень конфликтов и разногласий.

При низкой конкуренц ии Block-STM дос тиг ает 16-к ратног оу с корения по с равнению с пос ледовательным выполнением с 32 потоками, а при выс окой конкуренц ии Block-STM дос тиг ает более чем 8-к ратног оу с корения Уникальный для друг их мех анизмов параллельног о выполнения в прос транс тве блок чей на, Block-STM с пос обен динамичес к и и прозрачно (без каких -либо подс казок с о с тороны пользователя) извлекать прис ущий параллелизм из лю бой рабочей наг рузки. По с равнению с о с редами параллельног о выполнения, к оторые требую т предварительног о знания рас положения данных для чтения или запис и, Block STM может одновременно поддерживать более с ложные транзакц ии. Это с вой с тво приводит к меньшему к оличес тву, но более эффективным транзакц иям, с нижает с тоимос ть и обес печивает меньшую задержку для пользователей. Возможно, наиболее важно то, что разделение атомарной транзакц ии на нес колько меньших транзакц ий нарушает с емантику «вс е или ничег о» отдельной транзакц ии с о с ложными результатами с ос тояния С очетание выразительной с емантики транзакц ий с параллельным выполнением в Block-STM позволяет разработчикам ис пользовать лучшее из обоих миров.

Обратите внимание, что шаг блочног о упорядочивания метаданных не ис клю чает переу порядочивания транзакц ий на этапе параллельног о выполнения. Транзакц ии можно переу порядочивать в одном или нес кольких блоках, чтобы оптимизировать параллелизм для параллельног о выполнения. Е динс твенное требование с остоит в том, что переу порядочивание должно быть детерминированным для всех честных валидаторов. Оптимизац ия для параллельног о выполнения, а также добавление рандомизац ии в переу порядочивание мог ут повыс ить производительность и потенц иально препятс твовать методам макс имальног о извлекаемог о значения (МЕV) для прибыльног о переу порядочивания транзакц ий валидатора. С тратег ии защиты от МЕV «закажи, затем покажи» также мог ут быть вклю чены в этот конвей ерный дизайн.

Block-STM и переу порядоч ивание транзакций являются дополнительными методами для у величения с корос ти вы полнения лелизм. Их можно комбинировать с подсказками досту па для чтения/запис и транзакций для дополнительного параллелизма.

#### 7.5 Пакетное х ранение

Фаза параллельног о выполнения приводит к с озданию наборов запис ей для вс ех транзакций в группе. Эти наборы запис и могут быть с ох ранены в памяти для мак с имальной с корос ти выполнения, а затем ис пользованы в качес тве кеша для с ледую щег о блок а или набора блоков, которые должны быть выполнены. Лю бые перекрываю щиес язапис и должны быть запис аны в пос тоянное х ранилище только один раз. Ес ли валидатор вых одит из с троя до с ох ранения наборов запис и в памяти, он может прос то возобновить параллельное выполнение с этапа у порядочения метаданных блок а. Отделение пакетног ох ранения наборов запис и от этапа параллельног о выполнения обес печивает эффективность параллельног о выполнения. Таким образом, пакетная запис ь наборов данных позволяет с ократить количество операций х ранения и ис пользовать преиму щества более эффективных и крупных операций ввода-вывода.

Объем памяти, зарезервированный дляк эширования набора записей, может быть настроен вручную дляк аждой машины и обеспечивает естественный мех анизм обратного давления. Степень детализации пакетов может отличаться от детализации блоков параллельного выполнения, если требуется настроить дляк онкретных сред ввода-вывода и памяти.

#### 7.6 Сертификац ия бух галтерской книги

На этом этапе к онвейера каждый отдельный валидатор вычис лил новое с остояние для зафикс ированного блока транзакций. Однак о для эффективной поддержки проверенных легких клиентов и с инх ронизации с остояния блокчей н Aptos реализует с ертификацию реестра для истории реестра, а также для с остояния реестра.

Одним из ключевых отличий блокчей на Aptos являетсято, что сертификация реестране находится на критическом пути обработки транзакций и при желании может даже выполняться полностью вне диапазона.

# 7.6.1 Сертификац ия ис тории к ниг и

Валидатор добавляет транзакц ии вместе с результатами их выполнения в глобальную структуру данных аутентифиц ированного реестра. Часть вых одных данных транзакц ии — это набор длязаписи состояния, состоящий из изменений, внесенных в глобальное состояние, доступное с помощью Моче. Короткий аутентификатор этой структуры данных является привязкой к истории реестра, которая включает в себятолько что выполненный пакет транзакций. Подобно выполнению транзакции, создание этой структуры данных является детерминированным.

Каждый валидатор подписывает короткий аутентификатор дляновой версии результирую щей базы данных. Валидаторы обмениваю тсядруг с другом своим последним набором коротких аутентификаторов, подписанных кворумом, совместно объединяю т короткие аутентификаторы, подписанные кворумом, а также обмениваю тсядруг с другом последними короткими аутентификаторами, подписанными кворумом.

Ис пользуя эту коллективную подпись, клиенты могут быть уверены, что верс иябазы данных представляет с обой полную, действительную и необратимую историю реестрав с оответствии с о с войствами протокола ВЕТ. Клиенты могут запрос ить лю бой валидатор (или лю бую с торонню ю реплику базы данных, например полный узел), чтобы прочитать значение базы данных и проверить результат, ис пользуя аутентификатор и подтверждение нужных данных.

#### 7.6.2 Периодичес кая государственная аттестация

Всеглобальное с остояние, доступное Move, может быть суммировано для короткого аутентификатора в лю бой момент истории, аналогично с водке истории реестра. Из-за случайного доступа к глобальному с остоянию (в отличие от истории реестра, которая предназначена только для добавления), затраты на поддержание этой аутентификации значительны. Тем не менее, при обновлении структуры данных в большом пакете мы можем вычислять обновление параллельно, а также использовать лю бое с овпадение между частями, которые должны обновляться при изменении каждого отдельного значения с остояния. Блокчей н Aptos преднамеренно только периодически с ертифицирует глобальное с остояние, чтобы уменьшить дублирование общих обновлений.

Во время детерминированных и настроенных интервалов с еть выдает транзакции контрольной точки с остояния которые включают глобальный аутентификатор с остояния как часть с воих выходных данных. Такие версии обозначаются госу дарственными пропускными пунктами. Чем больше разрыв между двумя контрольными точками, тем ниже амортизированная с тоимость обновления с труктуры данных с проверкой подлинности с остояния на транзакцию.

С контрольными точками с остояния можно прочитать лю бое значение с остояния из них ненадежным с пособом, не с ох раняя все г лобальное с остояние. Эта возможность полезна длятаких приложений, как добавочная с инх ронизация с остояния, с ег ментированное х ранилище между валидаторами, узлы валидаторов без с ох ранения с остояния и лег кие клиенты с ограничением х ранилище.

Однако, пос кольку контрольные точки с ос тояния являю тс япериодичес кими, для получения подтверждения конкретной верс ии с ос тояния реес тра требуетс ялибо дополнительное выполнение транзакции для отс утс твую щих изменений с ос тояния, либо подтверждение их включения из аутентифицированной истории реес тра.

Контрольные точки с ос тояния привяваны к конкретным верс иям транзакций в истории реестраи, с ледовательно, привяваны к отметке времени, с вяванной с пакетами транзакций, у помянутой в разделе 7. С отметкой времени лег кий клиент может понять давность подтвержденног означения с остояния Без временной метки лег кое клиентс кое доказательство может г арантировать достоверность только предыдущего с остояния которое может быть далеко в прошлом, что дает мало г арантий релевантности. К роме того, временные метки для проверки с остояния необходимы для отслеживания истории доступа и целей ау дита, таких как расчет с реднего почасового баланса токенов в резерве токенов.

Контрольные точки с ос тояния могут быть получены на ос нове предыдущей контрольной точки с ос тояния изменений с ос тояния в вых одных данных транзакции после нее. Следовательно, контрольные точки пос тоянного с ос тояния для с табильного х ранилища не обявательно должны нах одиться на критичес ком пути для обработки транзакций. Кроме того, полезные эффекты пакетной обработки с уществуют и при с ох ранении контрольных точек с остояния Кэширование недавних контрольных точек с остояния (или, с корее, разницы между ними) в памяти и с брос только периодичес ких контрольных точек с остояния в стабильное х ранилище может значительно с низить потребление пропус кной с пос обности х ранилище. С пос об с ох ранения контрольных точек не влияет на вычис ление аутентифицированной с труктуры данных. С ледовательно, это выбор для каждог о узлас операторы узлов могут настроить с оответствую щий компромис с между емкостью памяти и пропус кной с пос обностью х ранилище.

# 8 Синх ронизация состояний

Блокчей н Aptos призван обес печить выс окую пропускную с пос обность и низкую задержку длявсех участников экос истемы. В результате блокчей н должен предлагать эффективный протокол с инх ронизации с остояния для рас прос транения, проверки и с ох ранения данных блокчей на для облегченных клиентов, полных узлов и валидаторов [14]. Кроме того, протокол с инх ронизации также должен быть терпимым к ограничениям ресурсов и неоднородности в сети с учетом различных пользователей и вариантов использования. Например, он должен позволять арх ивным полным узлам проверять и с охранять всю историю и состояние блокчей на, а также позволять легким клиентам эффективно отслеживать только небольшое подмножество состояния блокчей на Aptos.

Для дос тижения этого с войства блокчейн Aptos ис пользует аутентифиц ированную историю реестра и сертифиц ированные подтверждения состояния (см. Раздел 7.6.1), предлагаемые валидаторами, полными узлами и другими репликаторами, чтобы обеспечить гибкий и настраиваемый протокол с инх ронизации. В частности, участники сети могут выбирать различные стратегии синх ронизации для оптимизации своих вариантов использования и требований.

Например, в случае полных узлов Aptos допускает несколько стратегий синх ронизации, вклю чаявозможность обработки всех транзакций с начала времени или полного пропуска истории блокчей на исинх ронизации только последнего состояния блокчей на с использованием путевых точек. В случае легких клиентов стратегии вклю чают синх ронизацию частичных состояний блокчей на, например, конкретных учетных записей или значений данных, и вклю чение

чтение подтвержденного с остояния, например, выборка подтвержденного баланса с чета. Во всех случаях Aptos позволяет у частникам настраивать объем и возраст данных для извлечения, обработки и х ранения.

Применяя г ибкий и нас траиваемый подх од к с инх ронизац ии с ос тояний, Aptos может адаптироватьс як различным требованиям клиентов и продолжать предлаг ать новые и более эффективные с тратег ии с инх ронизац ии в будущем.

# 9 Общес твенная с обс твеннос ть

Блок чей н Aptos бу дет принадлежать, у правлятьс я и у правлятьс я широк им и раз нообразным с ообщес твом.

С обственный токен Aptos бу дет ис пользоватьс я длятранзакционных и сетевых комиссий, у правления голос ованием по обновлениям протокола и процессами в цепочке/вне цепочки, а также для защиты блокчей на спомощью модели Proof-of-Stake. Полное описание экономики токенов Aptos бу дет опубликовано в следующей публикации.

# 9.1 Транзакционные исетевые сборы

Всетранзакции Артозимеютцену за единицу газа (у казанную в токенах Артоз), которая позволяет валидаторам отдавать приоритет транзакциям с наибольшей стоимостью в сети. Более того, на каждом этапе конвейерной модели существует множество возможностей для отказа от транзакций с низкой стоимостью (что позволяет блокчей ну работать эффективно при полной нагрузке системы). Со временем будут взиматься сетевые сборы, чтобы гарантировать, что затраты на использование блокчей на Артоз пропорциональны реальным затратам на развертывание обору дования, обслуживание и эксплуатацию узла. Кроме того, у разработчиков будет возможность разрабатывать приложения с различным с оотношением затрат между вычислительными ресурсами, хранилищем и с етью.

#### 9.2 Управление сетью

Каждое с ущественное изменение функций и улучшение блокчей на Арtos будет проходить в несколько этапов, вклю чая предложение, реализацию, тестирование и развертывание. Эта с труктура с оздает возможности для с оответствую щих с торон и заинтере с ованных с торон для обеспечения обратной с вязи, обмена опас ениями и внесения предложений.

Заклю чительный этап, развертывание, обычно выполняется в два этапа. Во-первых, выпуск программного обеспечения с новой функциональностью будет развернут на каждом узле, а во-вторых, эта функциональность будет включена, например, с помощью флага функции или переменной конфигурации в цепочке.

Каждое развертывание программного обес печения операторами у злов должно быть обратно с овместимым, чтобы обес печения с овместимость нового программного обес печения с поддерживаемыми версиями. Процес с развертывания новой версии программного обес печения может занять нес колько дней, чтобы учесть операторов в разных часовых поясах и любые внешние проблемы. Как только будет обновлено достаточное количество узлов, включение новой функциональности может быть инициировано точкой с инхронизации, такой как согласованная высота блока или изменение эпох и. В экстренных условиях (например, ког да простои неизбежны) включение может осуществляться вручную и принудительно операторами узлов, а в худшем случае — посредством хардфорка в сети.

По с равнению с друг ими блокчей нами, блокчей н Арtos кодирует с вою конфиг у рац ию в цепочке. Каждый валидатор имеет возможность с инх ронизироваться с текущим с ос тоянием блокчей на и автоматически выбирать правильную конфиг у рац ию (например, протокол консенсуса и версию платформы Aptos) на основетекущих значений в цепочке. Благ одаря этой функциональности обновления в блокчей не Aptos выполняютсям гновенно и без проблем.

Ч тобы обес печить гибкость и настраиваемость процес савключения, блокчей н Aptos будет поддерживать у правление в цепочке, где держатели токенов могут голосовать в отношении их весовтокенов.

Проток олы г олос ования в с ети являю тс я обще дос тупными, проверяемыми и мог ут быть мг новенными. Ончей н-управление также может поддерживать получение небинарных результатов без развертывания программног о обес печения. Например, параметры проток ола выборов лидера в цепочке мог ут быть изменены с помощью управления в цепочке, тог да как заранее известная точка с инх ронизации не с может обрабатывать динамические модификации, поскольку все изменения должны быть известны заранее.

У правление по цепочке может со временем быть развернуто на протяжении всего процесса у правления обновлением. В качестве примера:

- 1. Владельцы токенов голосуют в цепочке за перех од на новую квантово-устой чивую схему подписи.
- 2. Разработчики внедряют и проверяют новую схему подписи и создают новую версию программного обеспечения.
- 3. Валидаторы обновляют с вое программное обеспечение до новой версии.

4. Владельцы токенов голосуют в цепочке за включение новойсх емы подписи, конфигурация в цепочке обновляется, и изменение вступает в силу.

Как проект с открытым исх одным кодом, блокчей н Aptos будет зависеть от сильной обратной связи с сообществом и использовать управление в цепочке для управления соответствую щими процессами. При определенных условиях может потребоваться обновление вне сети, но современем оно будет сведено к минимуму.

# 9.3 Конс енс ус Proof-of-Stake

Ч тобы учас твовать в проверке транзакций в блокчей не Aptos, валидаторы должны иметь минимально необх одимое количес тво токенов Aptos. Суммы с тавок пропорционально влияю т на взвешенный PoAv 2f + 1 во время рас прос транения транзакций, а также на вес а голос ов и выбор лидера во время у порядочения метаданных блоков. Валидаторы принимаю т решение о разделении вознаг раждения между с обой и с воими заинтерес ованными с торонами. С тей керы могут выбрать лю бое количество валидаторов, в которых они будут размещать с вои токены для заранее с ог лас ованног о рас пределения вознаг раждения В конце каждой эпох и валидаторы и их с оответствую щие с тей керы будут получать с вои вознаг раждения через с оответствую щие модули Моче в с ети.

Лю бой оператор валидатора с достаточной долей может с вободно присоединиться к блокчей ну Aptos. Все параметры, вклю чая требуемую минимальную ставку, могут быть установлены с помощью процессов активации в сети, описанных в разделе 9.2.

# 10 Производительность

Как у поминалос ь в разделе 7, блокчей н Aptos с пос обен дос тичь оптимальной пропус кной с пос обнос ти и аппаратной эффективнос ти благ одаря параллельному, пакетно-оптимизированному и модульному конвейеру обработки транзакций. Дополнительные инициативы по повышению производительнос ти, такие как с ог лас ованные обновления дельта-записи, подсказки транзакций и кэширование критических путей, будут продолжать увеличивать пропускную с пос обность и повышать эффективность с течением времени.

Сегодня пропускная с пособность блокчей на обычно измеряется количеством транзакций в секунду. Однако, учиты ваяширокий диапазон затрат и с ложности транзакций и инфраструктур, это неточный метод с равнения с истем. Задержка транзакций также несовершенна, поскольку начальная и конечная точки подчинения окончательности различаются в разных экспериментах.

Кроме того, некоторые с истемы требую т априорного знания входных и выходных данных транзакций и вынуждаю т разбивать логичес кие транзакции на более мелкие и менее с ложные транзакции. Разделение транзакции приводит к плохому взаимодействию с пользователем и искусственно влияет на задержку и пропускную с пособность без учета того, чего пытается достичь разработчик. Напротив, подход Арtos заключается в том, чтобы дать разработчикам с вободу создавать без ограничений и измерять пропускную с пособность и задержку в отношении реальных сценариев использования, а не искусственных транзакций.

Блок чей н Aptos бу дет продолжать оптимизировать производительнос ть отдельных валидаторов, а так же эк с периментировать с методами мас штабирования, к оторые добавляю т больше валидаторов в с еть. Оба направления имею т различные к омпромис с ы. Лю бой блок чей н с возможнос тями параллельног о выполнения может поддерживать дополнительный параллелизм, требу я более мощног о обору дования или даже с тру к ту риру я к аждый валидатор к ак к лас тер отдельных машин. Однако с уществую т практичес к ие ог раничения на количество г лобальных валидаторов, к оторые с оизмеримы с о с тоимостью и с ложностью операторов валидаторов. Рос т и популярность бес с ерверных баз данных в облачных с ервис ах иллю с трирую т, к ак мало организаций могут эффективно развертывать и обс луживать так ие с ложные рас пределенные с ис темы.

# 10.1 Разделение однородного с остояния

Первоначально блок чей н Aptos будет запущен с единым состоянием реестра. Со временем сеть Aptos применит уникальный подход к горизонтальной мас штабируемости, сох раняя при этом децентрализацию.

Это бу дет проис х одить через нес колько с ег ментированных с остояний реестра, каждое из которых предлагает однородный АРІ и с ег ментирование как первоклас с ную концепцию. Токен Aptos бу дет ис пользоватьс я для комис с ий за транзакции, с тавок и у правления всеми с ег ментами.

Данные могут передаватьс ямежду осколками через однородный мост. Пользователи и разработчики могут выбирать с обственные схемы сегментирования в зависимости от своих потребностей. Например, разработчики могут предложить новый сегмент или пользователей кластера в существую щих сегментах для достижения высоких соединений внутри сегмента. Более того, шарды могут иметь разные системные х арактеристики. Один сегмент может быть оптимизирован для вычислений с помощью

SSD и друг ие могут быть оптимизированы для больших жестких дисков с низкими вычислительными х арактеристиками. Обес печивая аппаратную г ибкость между различными сег ментами, разработчики могут использовать соответствую щие системные х арактеристики для своих приложений.

Так им образом, однородное с ег ментирование с ос тояния обес печивает потенц иал дляг оризонтальной мас штабиру емос ти пропу с кной с пос обнос ти, позволяет разработчик ам прог раммировать с единым у ниверс альным с ос тоянием длявс ех с ег ментов и позволяет кошелькам лег к о вклю чать с ег ментированные дляс воих пользователей. Это обес печивает значительные преимущества в производительности, а также прос тоту единой у нифицированной платформы с март-к онтрактов Move.

#### ис пользованная литература

- [1] «Агтос -к op», 2022. [Онлай н]. Дос ту пно: https://github.com/aptos-labs/aptos-core [2] «Движе ние»,
- 2022. [Онлай н]. Дос ту пно: https://github.com/move-language/move [3] Д. Мац у ока, К. Дик с он, Э.
- Лаззарин и Р. Х акетт. (2022) Представляем отчет о с остоянии криптог рафии в 2022 г оду. [Онлай н]. Доступно: https://a16z.com/tag/state-of-crypto-2022/
- [4] З. Амс ден, Р. Арора, С. Бано, М. Боде, С. Блэкшир, А. Ботра, Г. Кабрера, К. Каталини, К. Х. алкиас, Э. Ч. енг., А. Ч. инг., А. Ч. урс ин., Г. Данезис., Г. Д. Джакомо, Д. Л. Дилл., Х. Дин, Н. Дудченко, В. Гао, З. Гао, Ф. Гарийо, М. Горвен, П. Х. ейс., Дж. М. Х. оу, Ю.Х. у, К. Х. ерли, К. Леви, К. Ли, З. Ли, Д. Малх. и, С. Марг. улис., Б. Маурер, П. Мох. ас с. ель, Л. де. Наруа, В. Николаенко, Т. Новац. кий., О. Орлов, Д. Перельман, А. Потт, Б. Проктор, С. Кадир, Рейн, Д. Рус.с.и, Б. Шваб, С. Сезер, А. Соннино, Х. Вентер, Л. Вей, Н. Вернерфельт, Б. Уильямс., К. Ву, Х. Ян, Т. Закиан и Р. Ч. жоу, «Блокчейн libra».
  - 2019. [Онлайн]. Дос тупно: https://developers.diem.com/papers/the-diem-blockchain/2020-05-26.pdf. [5] С. Блэкшир,
- Э. Ч енг, Д.Л. Дилл, В. Г ао, Б. Маурер, Т. Новак и, А. Потт, С. Кадир, Д.Р. Рейн, С. Сезер, Т. Закиан и Р. Ч жоу, «Move: язык с прог раммируемыми рес урс ами», 2019 г. [Онлайн]. Дос ту пно: https://developers.diem.com/papers/diem-move-a-language-with-programmable resources/2019-06-18.pdf.
- [6] Д. Дилл, В. Грискэмп, Дж. Парк, С. Кадир, М. Сюй и Э. Чжун, «Быстрая и надежная формальная проверка с март-контрактов с помощью с редства проверки перемещений», Инструменты и алгоритмы для построения и анализсистем, Д. Фисман и Г. Розу, ред. Чам: Springer International Publishing, 2022, стр. 183–200.
- [7] Н. Поппер. (2021) Утерянные пароли лишаю т миллионеров их биткой н-с ос тояний. [Онлай н]. Дос тупно: https://www.nytimes.com/2021/01/12/technology/bitcoin-passwords-wallets-fortunes.html
- [8] The Diem Team, «Синх ронизац ия с ос тояния и проверка зафик с ированной информац ии в с ис теме с реконфиг урац иями», 2020. [Онлай н]. Дос тупнα https://github.com/aptos-labs/aptos core/blob/main/documentation/tech-papers/lbft-verification/lbft-verification.pdf
- [9] Г. Данезис, Л. Кокорис-Ког иас, А. Соннино и А. Шпиг ельман, «Нарвал и бивень: мемпул на основе дага и эффективный консенсус bft», в материалах семнадцатой европейской конференции по компью терным системам, сер. . ЕвроСис '22. Нью-Йорк, штат Нью-Йорк, США: Ассоциация вычислительной техники, 2022 г., с. 34–50. [Онлайн]. Доступнох https://doi.org/10.1145/3492321.3519594
- [10] Команда Diem, «Diembft v4: репликац ияконечног о автомата в блокчей не diem», 2021 г. [онлай н].
  Дос тупно: https://developers.diem.com/papers/diem-consensus-state-machine-replication-in-the-diem blockchain/2021-08-17.pdf
- [11] С. Коэн, Р. Гелашвили, Л. Кокорис-Ког иас, З. Ли, Д. Малх и, А. Соннино и А. Шпигельман, «Знайте с воих лидеров», CoRR, vol. abs/2110.00960, 2021. [Онлайн]. Доступно: https://arxiv.org/abs/2110.00960 [12] А. Шпигельман, Н. Гиридхаран, А.
- Соннино и Л. Кокорис -Ког иас , «Bullshark: Протоколы Dag BFT с тали практичными», в материалах 20-й конференции по компью терной и комму никационной безопас ности (CCS), с ер. КСС '22. Лос -Анджелес, Калифорния, С Ша: Ассоциациявычис лительной техники, 2022 г.
- [13] Р. Гелашвили, А. Шпигельман, З. Сян, Г. Данезис, З. Ли, ЮСя, Р. Ч. жоу и Д. Малх и, «Блок-стм: мас штабирование выполнения блок чей на путем превращения проклятия у порядочения в благ ос ловение производительности», 2022. [Онлай н]. Доступно: https://arxiv.org/abs/2203.06871 [14] Дж.
- Линд, «Эволю цияс инх ронизации с остояния путь к 100 000+ транзакций в секунду с задержкой менее секунды в aptos», 2022 г. [онлайн]. Доступно: https://medium.com/aptoslabs/52e25a2c6f10