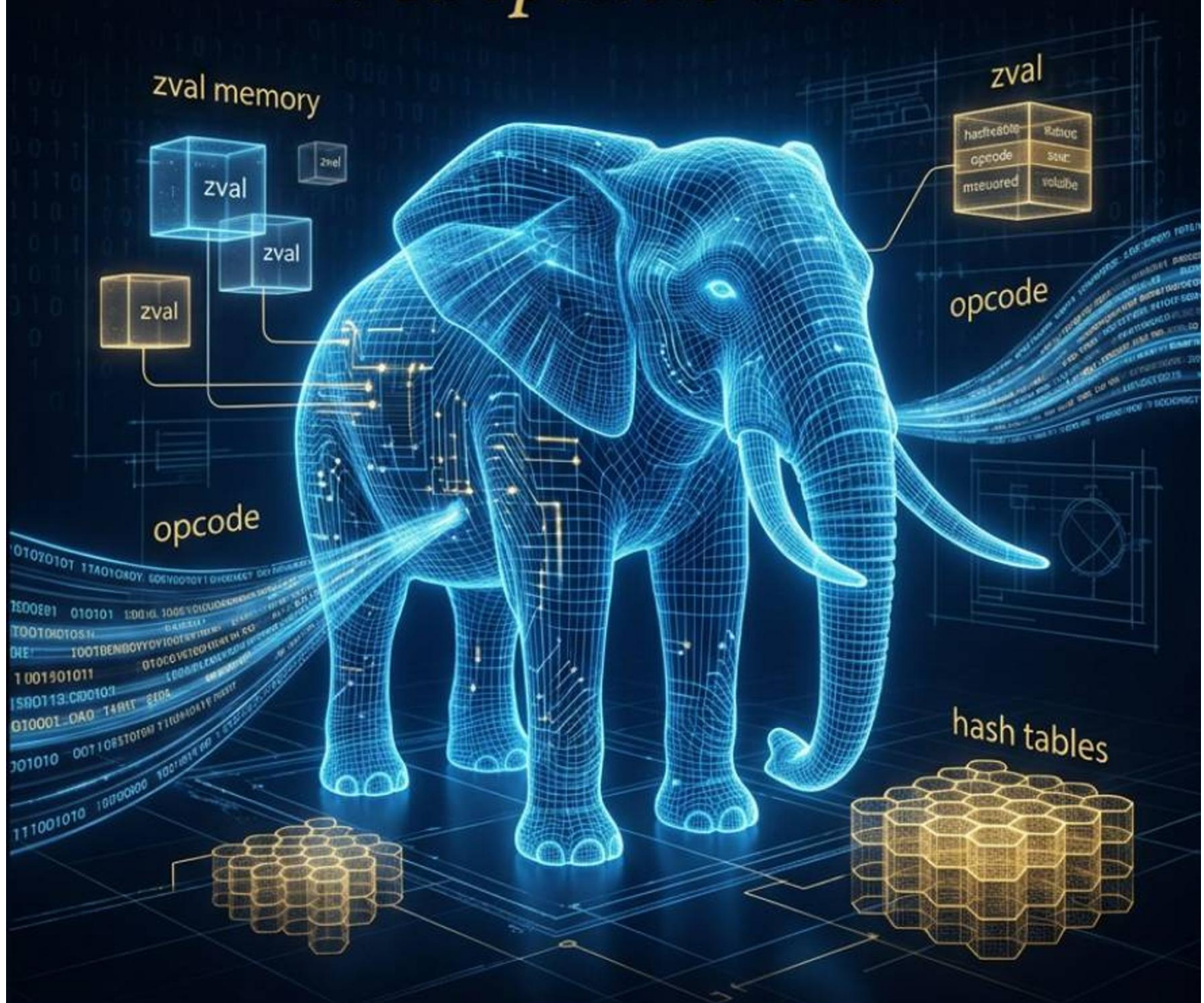


PHR. ПОД КАПОТОМ

ИНТЕРНАЛС

*Архитектура, память
и за гранью кода*



МАКСИМ БАЙТОВИЧ

Максим Байтович

**РНР. Под капотом. Архитектура,
память и за гранью кода**

«Автор»

2026

Байтович М.

PHP. Под капотом. Архитектура, память и за гранью кода /
М. Байтович — «Автор», 2026

Эта книга — не учебник по синтаксису. Она для тех, кто хочет понимать PHP на уровне инженера: как устроен Zend Engine, почему массивы иногда занимают вдвое меньше памяти, чем кажется, и откуда берутся segmentation faults. От жизненного цикла PHP-FPM процесса до прямых вызовов C-библиотек через FFI. От байт-кода и Copy-on-Write до Circuit Breaker и мутационного тестирования. 12 глав и 5 военных историй из реальных продакшенов: утечки памяти в long-running процессах, падение сервера из-за файловых сессий, ошибка округления ценой в \$47 000 и другие инциденты, которые учат лучше любой теории. Для middle и senior PHP-разработчиков, тимлидов и архитекторов, которые хотят писать надёжный, производительный и антихрупкий код.

© Байтович М., 2026

© Автор, 2026

Содержание

Глава 1. Жизненный цикл запроса	5
Глава 2. Модель памяти и Zend Memory Manager	11
Глава 3. Zend Engine и OPCache	16
Глава 4. Строки, которые мы (не) знаем	23
Конец ознакомительного фрагмента.	24

PHP. Под капотом. Архитектура, память и за гранью кода

Глава 1. Жизненный цикл запроса

В массовом сознании PHP-программистов живёт удобная, но неточная метафора:

«PHP рождается, обслуживает HTTP-запрос и умирает. Всё.»

В этой метафоре нет лжи, но она скрывает механизм, понимание которого отделяет пишущих на PHP от инженеров, работающих с PHP. Начнём с того, что метафору нужно разобрать на три неверных допущения.

Три мифа, которые мы разнесём в первой же главе

Миф 1: PHP — это интерпретатор, выполняющий ваш код строка за строкой.

PHP — транслятор в байт-код. Ваш `index.php` проходит лексический анализ, парсинг в AST (абстрактное синтаксическое дерево) и компиляцию в опкоды — низкоуровневые инструкции Zend Engine. Интерпретируется уже байт-код, а не исходный текст. Более того, с OPCache этот байт-код кешируется в разделяемой памяти, и повторные запросы вообще не касаются ваших `.php`-файлов. PHP ближе к Java HotSpot (с JIT в PHP 8+), чем к Bash.

Миф 2: «PHP умирает после каждого запроса».

Не совсем. Умирает контекст запроса. Сам процесс (в случае PHP-FPM) живёт и обслуживает сотни и тысячи запросов. Это означает, что:

Существует фаза инициализации модуля (MINIT), которая выполняется один раз при старте процесса.

Существует фаза инициализации запроса (RINIT), которая выполняется для каждого HTTP-запроса.

Существует фаза завершения запроса (RSHUTDOWN), после которой процесс не умирает, а возвращается в пул ожидания.

Если вы пишете расширение PHP на C, вы обязаны знать эти фазы. Если вы архитектор приложения, вы должны учитывать «утечки» между запросами в long-running режимах.

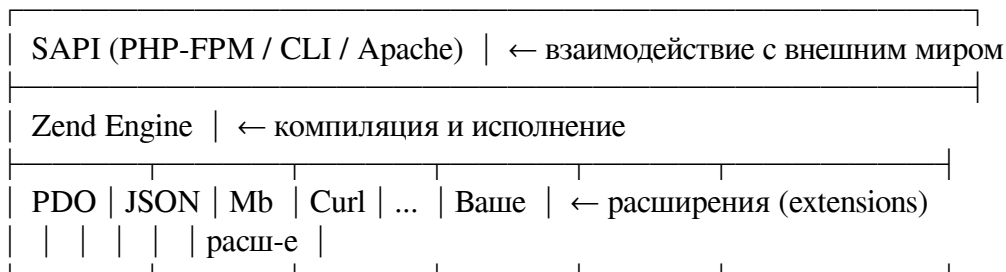
Миф 3: PHP работает только с HTTP.

SAPI (Server Application Programming Interface) — слой абстракции, отделяющий Zend Engine от способа взаимодействия с внешним миром. HTTP-запросы через Apache (`mod_php`), PHP-FPM (FastCGI) — лишь самые распространённые SAPI. Вы можете запустить PHP из командной строки (CLI SAPI), встроить его в другой сервер (Embed SAPI) или использовать для асинхронных демонов.

Давайте пройдем полный цикл — от нажатия пользователем Enter в браузере до возврата HTML.

1.1. Архитектура процесса: SAPI, ядро, расширения

Представьте три слоя.



SAPI принимает запрос, передаёт его Zend Engine и возвращает ответ. Серверное API ничего не знает о том, как парсить PHP; оно лишь организует вход и выход.

Zend Engine — сердце языка: компиляция в байт-код и виртуальная машина.

Расширения расширяют возможности ядра: от функций вроде `array_map` до PDO и собственных, написанных на C.

В контексте веб-сервера (PHP-FPM) используется FastCGI SAPI. Он запускает мастер-процесс, управляющий пулом воркеров. Каждый воркер — это долгоживущий процесс, внутри которого крутится бесконечный цикл: асерт запроса → выполнение → ответ → ожидание следующего.

1.2. Жизненный цикл процесса PHP-FPM (взгляд изнутри C-расширения)

Для инженера, который пишет на C расширение PHP или отлаживает утечку памяти, жизненный цикл процесса состоит из чётких фаз.

MINIT (Module Initialization)

Выполняется один раз при старте процесса (воркера).

Что здесь происходит:

Регистрация классов, констант, ini-директив расширениями.

Выделение ресурсов, которые должны жить глобально в рамках процесса (например, подключение к shared memory).

Код расширения на C обычно содержит:

c

```

PHP_MINIT_FUNCTION(my_extension) {
    REGISTER_INI_ENTRIES();
    REGISTER_STRING_CONSTANT("MY_VERSION", "1.0", CONST_CS |
CONST_PERSISTENT);
    
```

```
return SUCCESS;  
}
```

Ключевой нюанс: `MINIT` выполняется до того, как пришёл первый запрос. Ресурсы, созданные здесь, не освобождаются до завершения процесса. Если здесь выделить память, которая не освобождается в `MSHUTDOWN`, получаем классическую утечку.

`RINIT` (Request Initialization)

Выполняется для каждого `HTTP`-запроса.

Здесь расширения инициализируют ресурсы, специфичные для запроса: суперглобальные массивы (`$_GET`, `$_POST`, `$_SERVER`), открывают соединения к базе данных, если они не `persistent`.

Ключевой нюанс: всё, что создано в `RINIT`, должно быть уничтожено в `RSHUTDOWN`. `PHP` предоставляет для этого механизм менеджера памяти с маркерами, но расширения обязаны корректно подчищать за собой, иначе память будет утекать с каждым запросом, убивая воркер медленно, но неизбежно.

Исполнение скрипта

Файл прочитан, скомпилирован (если не взят из `OPCache`), опкоды выполнены.

`RSHUTDOWN` (Request Shutdown)

Выполняется после отправки ответа (или фатальной ошибки) для каждого запроса.

Что здесь:

Вызов деструкторов объектов, которые не были освобождены.

Закрытие открытых файловых дескрипторов, созданных в этом запросе.

Сброс буферов вывода.

Освобождение `Persistent Database Connections` обратно в пул (но не закрытие!).

`MSHUTDOWN` (Module Shutdown)

Выполняется один раз, когда процесс воркера завершается.

Освобождаются глобальные ресурсы, зарегистрированные в `MINIT`. Выполняется при плавном перезапуске `PHP-FPM` (сигнал `SIGQUIT`), но не при аварийном `SIGKILL`.

1.3. Модель «ничего общего» (Shared-Nothing)

`PHP` спроектирован так, что каждый запрос стартует с чистого листа. Переменные, созданные в одном запросе, недоступны в другом. Это архитектурный выбор, а не ограничение.

Преимущества:

Нет гонок за состоянием между запросами.

Утечка памяти в одном запросе изолирована: RSHUTDOWN освободит всё, даже если вы забыли unset()).

Простое масштабирование: запросы без состояния легко разбрасывать по пулу процессов.

Недостатки:

Невозможно хранить состояние между запросами в памяти PHP (требуются Redis, Memcached, APCu).

Каждый запрос платит цену инициализации (хотя OPCache и Preloading сильно снижают её).

Важный инженерный вывод: любая технология, превращающая PHP в долгоживущее приложение (Swoole, RoadRunner, ReactPHP), должна вручную эмулировать RSHUTDOWN для предотвращения пересечения состояний запросов.

1.4. PHP — транслятор в байт-код, а не интерпретатор текста

Давайте раз и навсегда разорвём ментальную связку «скриптовый язык == интерпретация строк».

Стадии превращения PHP-файла в исполняемый код

Шаг 1. Лексический анализ (Lexing)

Файл читается и превращается в поток токенов. Можно увидеть своими глазами:

```
bash
```

```
php -r 'token_get_all("<?php echo 42;");'
```

Вы получите массив: T_OPEN_TAG, T_ECHO, T_LNUMBER, ;. Это сырьё.

Шаг 2. Парсинг в AST (Abstract Syntax Tree)

Токены преобразуются в дерево, описывающее синтаксическую структуру программы. С PHP 7 у нас появился явный AST как внутренний этап до генерации опкодов.

Можно увидеть AST командой:

```
bash
```

```
php -r 'ast\parse_code("<?php echo 42;", $version=50);'
```

Вместо линейного потока токенов мы получаем иерархическое представление: AST_STMT_LIST → AST_ECHO → 42.

Шаг 3. Компиляция в опкоды

AST обходится, и генерируются операции виртуальной машины Zend Engine:

ZEND_ECHO

ZEND_RETURN

Для функции `sum($a, $b) { return $a + $b; }` опкоды выглядят так:

ZEND_RECV (получить параметры)

ZEND_ADD

ZEND_RETURN

Шаг 4. Выполнение на виртуальной машине

Опкоды выполняются виртуальной машиной — циклом, который последовательно диспетчеризует инструкции. С PHP 8.0 добавлен JIT-компилятор, который транслирует горячие участки опкодов прямо в машинный код процессора, минуя виртуальную машину.

1.5. OPcache: как избежать Шагов 1–3 для миллионов запросов

Поскольку PHP-FPM воркер живёт долго, а код приложения меняется редко, было бы безумием парсить `index.php` на каждом запросе. OPcache решает это, кешируя скомпилированный байт-код в разделяемой памяти (`shared memory`).

Трёхуровневое хранилище байт-кода

Memory-mapped файл — выделяется область памяти, доступная всем дочерним процессам PHP-FPM.

Хэш-таблица — ключ: путь к файлу + временная метка, значение: указатель на структуру с опкодами.

Структура с опкодами — содержит не только байт-код, но и `interned strings`, таблицу классов, функций.

При получении запроса PHP проверяет, есть ли в OPcache актуальный байт-код для `index.php`. Если да — лексический анализ, парсинг и компиляция пропускаются. Экономия может достигать 90% времени выполнения запроса для фреймворков с тысячами файлов.

Interned Strings

Строки, повторяющиеся в коде (имена классов, названия методов, ключи массивов), хранятся в специальной таблице интернированных строк. Вместо дублирования строки `"getUserById"` в сотне опкодов, хранится одна копия в `shared memory`, а опкоды ссылаются на неё по указателю. Это экономит память и ускоряет сравнение строк (сравнение указателей вместо `memcmp`).

Preloading (PHP 7.4+)

OPcache умеет загружать и компилировать PHP-файлы один раз при старте PHP-FPM сервера и держать их в памяти постоянно. Это шаг к модели `Java/.NET`, где код фреймворка загружается один раз на весь пул процессов.

В `php.ini` указывается скрипт:
`ini`

```
opcache.preload=/app/preload.php
```

А внутри `preload.php` вызывается `opcache_compile_file()` для ключевых классов. После этого классы `Symfony` или `Doctrine` становятся доступны всем воркерам без чтения с диска и парсинга.

Цена `preloading'a`: любые изменения в `preloaded`-файлах требуют перезапуска `PHP-FPM`. Вы жертвуете гибкостью «поменял файл — подхватило» ради производительности продакшена.

Итог первой главы

Мы разорвали шаблон «PHP — это скриптуха для формочек». Под капотом работает инженерная система с фазами жизни процесса, компиляцией в байт-код, кешированием опкодов и JIT-компиляцией.

`PHP-FPM` воркер не умирает после запроса — умирает контекст (`RINIT` → `RSHUTDOWN`).

`PHP` — не интерпретатор, а транслятор в байт-код, выполняемый виртуальной машиной с опциональной JIT-компиляцией.

`OPCache` — не просто «кеш файлов», а сложная система с разделяемой памятью и интернированием строк.

`Shared-nothing` — архитектурный выбор, дающий изоляцию ценой невозможности хранить состояние в памяти процесса.

В следующей главе мы погрузимся в модель памяти `PHP`: узнаем, что такое `zval`, как работает `Copy-on-Write`, и почему после `PHP 7` ваши массивы стали занимать в 2-3 раза меньше памяти.

Глава 2. Модель памяти и Zend Memory Manager

Если первая глава была о времени жизни PHP-процесса, то эта — о пространстве. О том, как PHP хранит ваши переменные, почему $\$b = \a не всегда означает копирование, и за что мы должны благодарить PHP 7, когда сервер держит не 1000, а 3000 запросов на гигабайте оперативной памяти.

Тема зайдёт глубоко. Но после неё вы никогда не будете смотреть на оператор `=` как на простое присваивание.

2.1. Zval: атомарная единица всего

В основе системы типов PHP лежит структура на C, называемая `zval` (Zend Value). Всё, что вы создаёте — числа, строки, массивы, объекты — в какой-то момент становится `zval`'ом внутри рантайма.

Упрощённо `zval` выглядит так:

`text`

value	type	refcount + info	
(union)	(byte)	(bit-field)	

`value` — `union`, который может хранить `long`, `double`, указатель на строку, указатель на объект, указатель на хэш-таблицу (массив) и так далее.

`type` — тип данных: `IS_LONG`, `IS_DOUBLE`, `IS_STRING`, `IS_ARRAY`, `IS_OBJECT` и другие.

`refcount` — счётчик ссылок (Reference Counting). Сколько переменных ссылаются на этот `zval`.

До PHP 7 эта структура была большой и тяжёлой. Размер `zval`'а достигал 48 байт (на 64-битных системах), и каждый `zval` выделялся отдельно в куче. Это означало, что `$a = 1` требовал выделения памяти в куче для целого числа. Умножьте на миллионы переменных во фреймворке — и вот они, гигабайты.

2.2. Великая реформа PHP 7: упаковка и встраивание

Разработчики PHP 7 сделали две революционные вещи.

Во-первых, `zval` уменьшился до 16 байт.

Как?

`value` и `type` объединены: для простых типов (числа) значение хранится прямо в `zval`, без дополнительного указателя.

`refcount` сделан частью `zval`, но для простых типов он не используется (об этом ниже).

Во-вторых, для целых чисел и чисел с плавающей точкой `zval` больше не выделяется в куче.

Значение размещается прямо внутри структуры. `$a = 42` теперь буквально занимает 16 байт на стеке или в составной структуре, а не отдельный блок в куче.

Что дало это изменение? На реальных приложениях на WordPress и Drupal потребление памяти снизилось на 50–70%. Сервер, который задыхался при 1000 одновременных соединений, теперь держал 3000 без увеличения RAM.

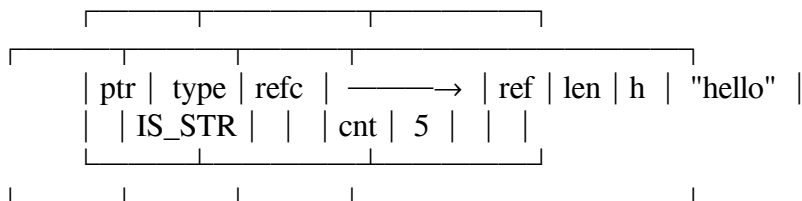
2.3. Строки, массивы и объекты: `zval` как указатель

Для составных типов (строки, массивы, объекты) `zval` хранит указатель на отдельную структуру в куче. Рассмотрим на примере строки.

В PHP 7 строка представлена отдельной структурой `zend_string`:

```
text
```

`zval` (16 байт) `zend_string` (в куче)



`refcnt` (в структуре `zend_string`) — количество `zval`'ов, указывающих на эту строку.

`len` — длина строки (в байтах, не символах!).

`h` — предвычисленный хэш для использования в хэш-таблицах.

Сами символы строки.

Аналогично для массивов (`zend_array` — хэш-таблица) и объектов (указатель на `zend_object`).

Ключевое следствие: когда вы пишете `$b = $a` для строки, `zval`'ы копируются (16 байт), но `zend_string` — нет. Оба `zval`'а указывают на одну и ту же строку в куче, а `refcnt` строки становится равен 2.

2.4. Copy-on-Write: почему PHP не тормозит, когда вы «копируете» строки

Это, пожалуй, самая важная концепция производительности PHP. PHP не копирует данные, пока вы их не изменяете.

Давайте разберём классический пример:

```
php
```

```
$a = "Hello, World!"; // 1 zval, 1 строка в куче, refcnt строки = 1
```

```
$b = $a; // 2 zval'a, 1 строка в куче, refcnt строки = 2
```

```
// Память под строку не копировалась!
```

В этот момент \$a и \$b разделяют одну и ту же строку в памяти.

Теперь делаем изменение:

```
php
```

```
$b = "Goodbye!"; // Создаётся НОВАЯ строка в куче,  
// refcnt старой строки уменьшается до 1,  
// $b указывает на новую строку
```

До PHP 7 это работало медленнее из-за дополнительного уровня косвенности через «zval с разделением» (SEPARATE), но в 7-й версии механика стала элегантной и быстрой благодаря встроенным счётчикам ссылок прямо в zend_string.

Copy-on-Write в массивах

CoW работает и для массивов. Ключевое отличие: изменение массива с refcnt > 1 вызывает физическое копирование хэш-таблицы с рекурсивной проверкой элементов. Однако и здесь PHP умён:

```
php
```

```
$a = [1, 2, 3]; // массив с refcnt = 1  
$b = $a; // refcnt массива = 2  
$b[] = 4; // происходит разделение (SEPARATE),  
// $a остаётся [1,2,3], $b становится новой копией + новый элемент
```

Проблема, которую нужно знать разработчикам фреймворков: передача массива по значению в функцию формально увеличивает refcnt при вызове, а изменение внутри функции вызывает копирование. Именно поэтому передача по ссылке (&\$array) иногда оправдана — но только когда вы действительно планируете модификацию внутри.

2.5. Reference Counting и GC: когда счётчиков недостаточно

Счётчик ссылок великолепно справляется с простыми сценариями, но бессилён перед циклическими ссылками. Классика:

```
php
```

```
$a = new stdClass();  
$b = new stdClass();  
$a->ref = $b;  
$b->ref = $a;  
unset($a);  
unset($b);  
// Оба объекта всё ещё живы! refcnt каждого = 1 (второй указывает на первый и наоборот)
```

Счётчик ссылок каждого объекта не равен нулю, хотя из пользовательского кода они недоступны. Это классическая утечка памяти, и до PHP 5.3 она была фатальной для долгоживущих скриптов.

Циклический сборщик мусора (Cycle Collector)

PHP содержит дополнительный механизм — сборщик циклических ссылок. Он работает так:

Все возможные «корни» (zval'ы с флагом возможности цикла) помещаются в специальный буфер.

Когда буфер заполняется (по умолчанию 10 000 элементов), запускается сборщик.

Сборщик моделирует «уменьшение счётчиков»: он вычитает единицу из `refcnt` для каждой ссылки внутри графа.

Если после вычитания `refcnt` объекта становится 0 — значит, он жив только за счёт циклических ссылок. Объект помечается как мусор.

Сборщик освобождает память таких объектов.

Эту механику можно отключить: `gc_disable()`. Для скриптов с миллионами объектов и гарантированным отсутствием циклов это даёт прирост скорости (нет накладных расходов на поддержку буфера GC), но требует абсолютной уверенности в коде. Большинство приложений не должны этого делать никогда.

2.6. Менеджер памяти Zend MM: не просто `malloc`

PHP не полагается на системный `malloc` для каждого выделения байта. Вместо этого он использует собственный Zend Memory Manager, который:

Запрашивает большие блоки у ОС (через `mmap` или `malloc`), называемые сегментами.

Нарезает эти блоки на мелкие куски под zval'ы, строки, массивы.

Кеширует освобождённые блоки для повторного использования без обращения к ОС.

Это решает несколько проблем:

Фрагментация: системный аллокатор может фрагментировать память, PHP-аллокатор переиспользует блоки одинакового размера.

Скорость: выделение памяти из пула быстрее системного вызова.

Безопасность при завершении: при `RSHUTDOWN` PHP знает, какая память была выделена в течение запроса, и может одномоментно освободить её всю, даже если расширение или код разработчика «забыли» освободить отдельные блоки. Это не панацея от утечек (память, выделенная как `persistent`, живёт дольше), но мощная страховка.

Резюме главы

Мы спустились на уровень, где PHP перестаёт быть магией и становится понятной инженерной конструкцией:

Zval — 16-байтный контейнер. Для чисел значение внутри, для сложных типов — указатель.

PHP 7 упаковал zval и встроил простые значения, сократив потребление памяти драматически.

Copy-on-Write предотвращает копирование данных при присваивании; копия создаётся только при модификации.

Reference Counting освобождает память, когда zval больше не нужен.

Cycle Collector разруливает циклические ссылки, которые счётчик не видит.

Zend MM — это собственный аллокатор PHP, эффективный и заточенный под модель «запрос—очистка».

Теперь у нас есть понимание того, где и как живут данные. В следующей главе мы изучим, как Zend Engine превращает ваш PHP-код в эти самые zval'ы и опкоды, и как OPcache хранит их между запросами.

Глава 3. Zend Engine и OPcache

В первой главе мы сказали, что PHP — это транслятор в байт-код. Во второй — как этот байт-код оперирует данными в памяти. Теперь пришло время заглянуть в сердце машины: Zend Engine. Мы разберём, как исходный текст становится исполняемым кодом, и как OPcache позволяет не делать эту работу на каждом запросе.

Это глава о компиляции. Не бойтесь: мы не будем писать компилятор. Мы будем понимать его работу, чтобы писать лучший PHP.

3.1. Четыре фазы превращения текста в действие

Когда PHP получает файл `index.php`, он проходит четыре стадии, прежде чем будет выполнена первая инструкция `echo`.

text

Исходный код → Токены → AST → Опкоды → Исполнение

Каждая стадия — это отдельный проход, и каждая может быть изучена и отлажена отдельно.

Фаза 1: Лексический анализ (Lexing)

Задача: превратить поток байтов в поток осмысленных «слов» — токенов.

Лексер (сканер) читает исходный файл символ за символом и группирует их в токены. Каждый токен — это пара: тип + значение.

Напишем простой код:

php

```
<?php
$a = 42;
echo $a;
```

Лексер выдаст поток:

text

```
T_OPEN_TAG ("<?php\n")
T_VARIABLE ("a")
T_WHITESPACE (" ")
= (оператор присваивания)
T_LNUMBER ("42")
; (конец инструкции)
T_ECHO ("echo")
T_VARIABLE ("a")
; (конец инструкции)
```

Вы можете увидеть токены самостоятельно:

```
bash
```

```
php -r 'print_r(token_get_all(file_get_contents("test.php")));'
```

Что здесь важно инженеру:

Лексер не понимает синтаксис. `$a = ;` — валидный набор токенов (`T_VARIABLE`, `'='`, `','`). Синтаксическая ошибка обнаружится позже.

Лексер очень быстрый. Это конечный автомат. Он не аллоцирует сложные структуры, только токены.

Комментарии и пробелы — тоже токены (`T_WHITESPACE`, `T_COMMENT`). Они будут отброшены парсером.

Совет по производительности: лексер — не узкое место. Не пишите «оптимизированный PHP без пробелов и комментариев». OPcache сделает эту работу один раз.

Фаза 2: Синтаксический анализ, порождающий AST

Задача: проверить синтаксис и построить Абстрактное Синтаксическое Дерево (AST).

Парсер читает поток токенов и строит иерархическую структуру, отражающую смысл программы. Именно здесь `$a = ;` вызовет фатальную ошибку: парсер ожидает выражение после `'='`, но видит `','`.

Для нашего кода AST будет выглядеть примерно так:
text

```
ZEND_AST_STMT_LIST
├── ZEND_AST_ASSIGN
│   ├── ZEND_AST_VAR ($a)
│   └── ZEND_AST_ZVAL (42)
└── ZEND_AST_STMT_LIST
    ├── ZEND_AST_ECHO
    └── ZEND_AST_VAR ($a)
```

До PHP 7 парсер генерировал опкоды сразу, без явного AST. Это делало язык менее гибким. Появление явного AST позволило:

Улучшить сообщения об ошибках.

Создавать инструменты статического анализа (PHPStan, Psalm).

Проводить оптимизации на уровне дерева до генерации опкодов.

Вы можете увидеть AST (потребуется расширение `ast`):

```
bash
```

```
php -r '
```

```
$code = "<?php \$a = 42; echo \$a;";  
var_dump(ast\parse_code($code, 70));  
,
```

Парсер работает методом рекурсивного спуска. Такие монстры, как «LALR(1)-парсер», здесь не нужны: грамматика PHP контекстно-зависима и проще обрабатывается рекурсивным спуском с ручным разрешением неоднозначностей.

Фаза 3: Компиляция в опкоды

Задача: обойти AST и сгенерировать линейную последовательность инструкций для виртуальной машины.

Это сердце Zend Engine. Каждый узел AST транслируется в один или несколько опкодов. Опкод — это низкоуровневая инструкция виртуальной машины, обычно состоящая из:

Кода операции (ZEND_ECHO, ZEND_ASSIGN, ZEND_ADD, ZEND_RETURN, ...)

Операндов (обычно до трёх, ссылающихся на zval'ы)

Для нашего `$a = 42; echo $a;` компилятор сгенерирует примерно такие инструкции:
text

```
ZEND_ASSIGN $a, 42  
ZEND_ECHO $a  
ZEND_RETURN null
```

Реальный вывод можно увидеть через расширение vld (Vulcan Logic Dumper) или phpdbg:
bash

```
php -d opcache.opt_debug_level=0x20000 -r '$a = 42; echo $a;' 2>&1 | grep -E "ZEND\lopline"
```

Или проще, через встроенную возможность OPCache:
bash

```
php -d opcache.opt_debug_level=0x10000 test.php
```

Компиляция делает несколько важных вещей:

Разрешение имён: переменные, функции, классы связываются с их внутренними представлениями.

Оптимизации времени компиляции: `1 + 2` будет вычислено прямо в опкод `ZEND_ASSIGN $a, 3`. Это называется *constant folding* (свёртка констант).

Генерация обработчиков исключений: для `try/catch` создаются таблицы переходов.

Результат компиляции — массив опкодов (`op_array`) для каждого файла, функции, метода и даже для «включённого» кода внутри `eval()`.

Фаза 4: Исполнение на виртуальной машине

Задача: выполнить опкоды один за другим.

Виртуальная машина (VM) Zend Engine — это классический цикл:
text

```
пока (есть опкоды) {  
    прочитать следующий опкод  
    выполнить обработчик опкода  
    перейти к следующему опкоду  
}
```

Каждый опкод имеет свой обработчик на C (или машинный код, если JIT скомпилировал его). Например:

Обработчик ZEND_ECHO берёт значение операнда, преобразует в строку и отправляет в буфер вывода.

Обработчик ZEND_ASSIGN берёт два операнда, записывает второй в первый с учётом Copy-on-Write и счётчиков ссылок.

ZEND_ADD складывает два числа, сохраняя результат в третий zval.

Важнейшая деталь: VM оперирует zval'ами, которые мы изучили в Главе 2. Каждый опкод создаёт, читает или модифицирует zval'ы. Понимание zval'ов — ключ к пониманию производительности.

С PHP 8.0 виртуальная машина получила JIT-компилятор (Just-In-Time). Он отслеживает «горячие» участки кода (те, что исполняются часто) и транслирует их напрямую в машинный код процессора x86/ARM, минуя интерпретацию опкодов. Это даёт существенный прирост на вычислительных задачах (математика, обработка изображений), но не так заметен на типичных веб-приложениях, где время выполнения уходит на I/O и ожидание базы данных.

3.2. OPcache: кеш, который меняет правила игры

Без кеширования все четыре фазы выполняются для каждого файла, каждого запроса. Для приложения на Symfony с 200+ подключаемых файлов это означало бы сотни тысяч операций парсинга и компиляции в секунду.

OPcache решает эту проблему радикально: он сохраняет результат третьей фазы (опкоды) и переиспользует его.

Что именно кешируется?

OPcache хранит в разделяемой памяти (shared memory) для каждого PHP-файла:

Массив опкодов (op_array) — готовая к исполнению программа.

Таблицу функций и классов, определённых в этом файле.

Interned strings — все строки из кода (имена переменных, функций, классов, констант) сохраняются в общую хэш-таблицу.

Метаданные: время модификации файла, контрольные суммы.

Как работает проверка актуальности?

При запросе PHP должен решить, можно ли использовать закешированный байт-код. Алгоритм проверки:

Берётся путь к файлу.

В shared memory ищется запись по этому пути.

Если запись найдена, сравнивается время модификации файла (mtime) с сохранённым.

Если совпадает — опкоды валидны, файл не читается с диска вообще.

Если не совпадает — файл перекомпилируется и кеш обновляется.

Этот механизм называется stat. При продакшен-деплое, когда все файлы меняются разом через атомарную замену директории, проверку stat можно отключить:

```
ini
```

```
opcache.validate_timestamps = 0
```

После этого OPCache никогда не проверяет файлы на диске. Производительность становится максимальной, но любое изменение кода требует перезапуска PHP-FPM или сброса кеша через `opcache_reset()`.

Interned Strings: экономия памяти, скрытая от глаз

Представьте, что в сотне файлов вашего приложения встречается строка "getUserById" — название метода. Без интернирования каждый файл хранил бы свою копию этой строки. С OPCache:

Строка сохраняется один раз в общей таблице interned strings.

Каждый опкод, ссылающийся на эту строку, хранит не саму строку, а указатель на неё.

Сравнение строк превращается в сравнение указателей ($O(1)$ вместо $O(n)$).

Это не микрооптимизация. На больших кодовых базах интернирование экономит мегабайты и десятки мегабайт оперативной памяти.

3.3. Preloading: PHP на стероидах

OPCache решил проблему повторной компиляции, но осталась проблема: каждый процесс PHP-FPM имеет свой собственный кеш опкодов. Когда воркер перезапускается, его кеш пуст, и первый запрос снова платит цену компиляции.

Preloading, введённый в PHP 7.4, решает эту проблему.

Как это работает:

В `php.ini` указывается `preload`-скрипт:

`ini`

```
opcache.preload = /app/preload.php
opcache.preload_user = www-data
```

Этот скрипт выполняется один раз при старте PHP-FPM мастер-процесса, до того, как создаются воркеры.

Внутри скрипта вызывается `opcache_compile_file()` для всех критически важных файлов:

`php`

```
<?php
// preload.php
opcache_compile_file('/app/src/Entity/User.php');
opcache_compile_file('/app/src/Service/UserService.php');
// ... сотни классов Symfony/Doctrine
```

Скомпилированные опкоды загружаются в разделяемую память `OPCache` и становятся доступны всем дочерним процессам.

Что это даёт:

Воркеры рождаются с «горячим» кешем фреймворка.

Память, занятая опкодами, распределяется между всеми воркерами (`shared memory`).

Экономия 30–50% памяти на воркер для типичного `Symfony`-приложения.

Первый запрос к новому воркеру не платит цену компиляции сотен файлов.

Цена `preloading`:

Изменение любого `preloaded`-файла требует перезапуска PHP-FPM.

Ошибка в `preloaded`-файле может сделать PHP-FPM неспособным запуститься.

`Preloaded`-классы нельзя переопределить через механизмы вроде `class_alias` — они буквально «запекаются» в память.

Требуется тщательная настройка: `preload` только то, что действительно нужно всегда.

3.4. Практические выводы для разработчика

Что из этого следует для вашего кода?

Пишите чистый, читаемый код. OPCache нивелирует стоимость пробелов, комментариев и длинных имён переменных. Лексический анализ — не узкое место.

Не оптимизируйте константные выражения вручную. $60 * 60 * 24$ превращается в 86400 на этапе компиляции. Пишите выразительно: `SECONDS_IN_A_DAY`.

Файловый автолоад влияет на число компиляций. Каждый уникальный путь к файлу, который загружается через автолоад, требует проверки и потенциальной компиляции. PSR-4 с жёсткой структурой директорий помогает OPCache эффективнее управлять кешем.

Preloading требует дисциплины. Не preload'ьте классы с побочными эффектами (контакты к БД, чтение конфигов). Preload'ьте чистые определения классов и функций.

ЛТ — не серебряная пуля. Для типичного веб-приложения выигрыш небольшой. ЛТ раскрывается на математических вычислениях, машинном обучении на PHP и обработке изображений.

Резюме главы

Zend Engine — это не чёрный ящик, а конвейер:
text

Исходный код → Лексер (токены) → Парсер (AST) → Компилятор (опкоды) → VM (исполнение)

OPCache прерывает этот конвейер после компиляции, сохраняя опкоды в разделяемой памяти и делая повторные запросы практически бесплатными с точки зрения CPU.

Preloading идёт дальше: он загружает опкоды в память ещё до прихода первого запроса, делая PHP похожим на «настоящие» долгоживущие приложения.

Теперь мы знаем, как PHP исполняет код. В следующей главе мы погрузимся в то, на чём он его исполняет: строки, бинарная безопасность, и почему `strpos` может вернуть `false`, который равен нулю.

Глава 4. Строки, которые мы (не) знаем

Строки в PHP обманчиво просты. Мы используем их каждый день: конкатенируем, обрезаем, ищем подстроки. Но за этим удобным фасадом скрывается инженерная конструкция, полная нюансов. Тот факт, что `strpos()` может вернуть `false`, который в нестрогом сравнении равен `0` — лишь вершина айсберга.

Начнём с самых основ и дойдём до оптимизаций на уровне памяти.

4.1. Бинарно-безопасные строки: PHP против C

В языке C строка — это последовательность байтов, заканчивающаяся нулевым байтом (`\0`). Функция `strlen()` в C считает байты, пока не встретит `\0`. Это фундаментальное ограничение: C-строка не может содержать нулевой байт внутри себя.

PHP с самого начала пошёл другим путём. PHP-строки бинарно-безопасны. Это означает:

Строка хранит свою длину явно (в поле `len` структуры `zend_string`, которую мы видели в Главе 2).

Нулевой байт — такой же легитимный символ, как и любой другой.

`strlen()` в PHP возвращает сохранённую длину и не зависит от наличия `\0` внутри.

Демонстрация:

```
php
```

```
$binary = "Hello\0World";  
echo strlen($binary); // 11, не 5!  
echo $binary; // "Hello" — терминал обрезает, но строка полная
```

Почему это критически важно? Потому что PHP работает с бинарными данными постоянно. Изображения, загруженные через `$_FILES`, содержимое зашифрованных данных, сериализованные объекты — всё это бинарные строки с потенциальными нулевыми байтами. Если бы PHP использовал C-строки, каждый такой случай приводил бы к усечению данных.

Конец ознакомительного фрагмента.

Текст предоставлен ООО «Литрес».

Прочитайте эту книгу целиком, [купив полную легальную версию](#) на Литрес.

Безопасно оплатить книгу можно банковской картой Visa, MasterCard, Maestro, со счета мобильного телефона, с платежного терминала, в салоне МТС или Связной, через PayPal, WebMoney, Яндекс.Деньги, QIWI Кошелек, бонусными картами или другим удобным Вам способом.