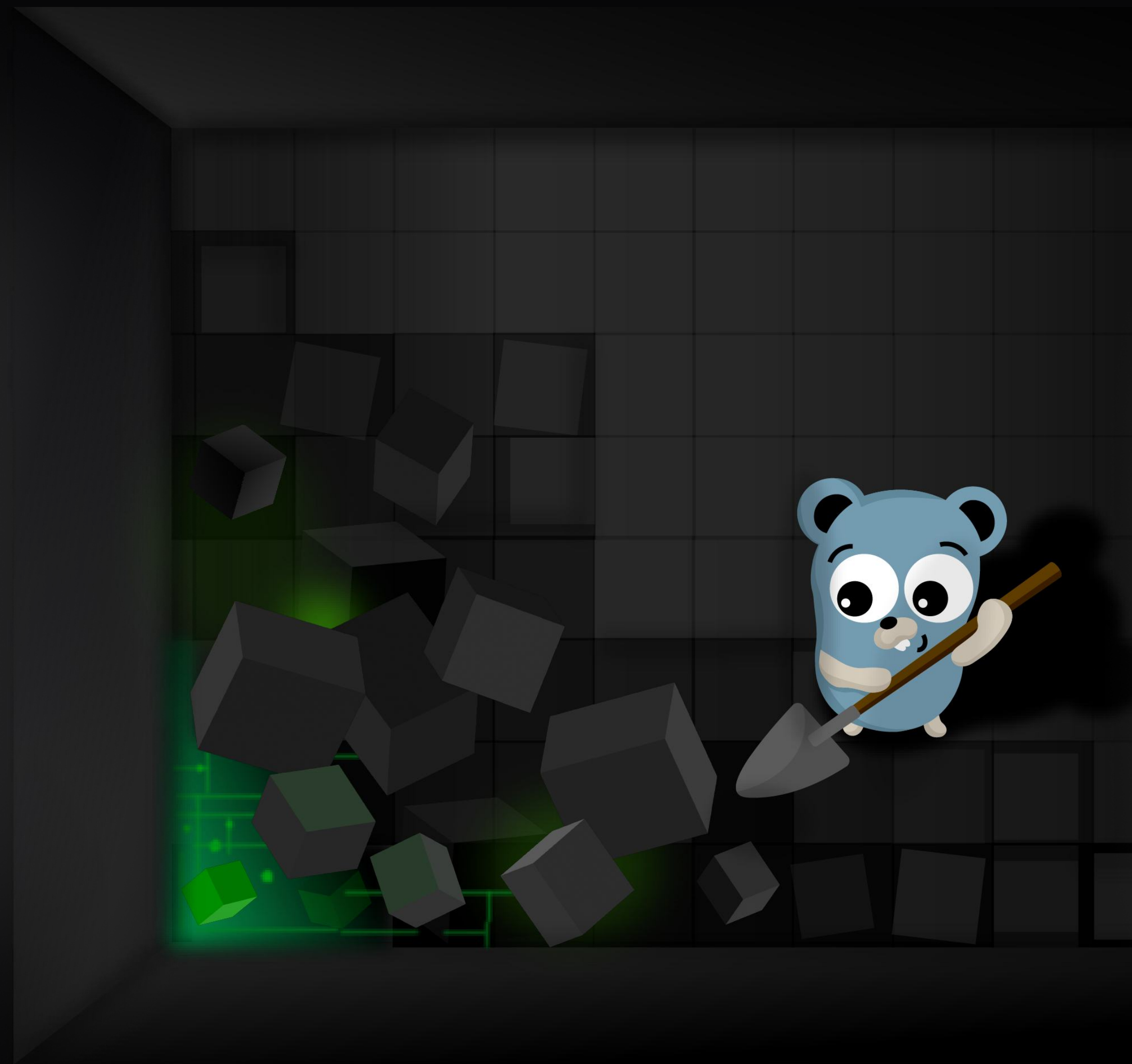
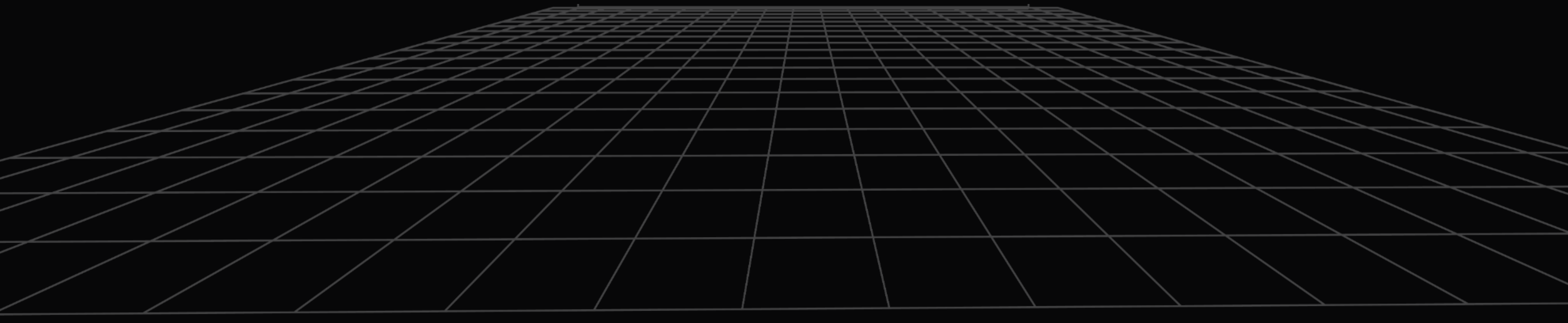


АЛЛОКАТОР В GOLANG

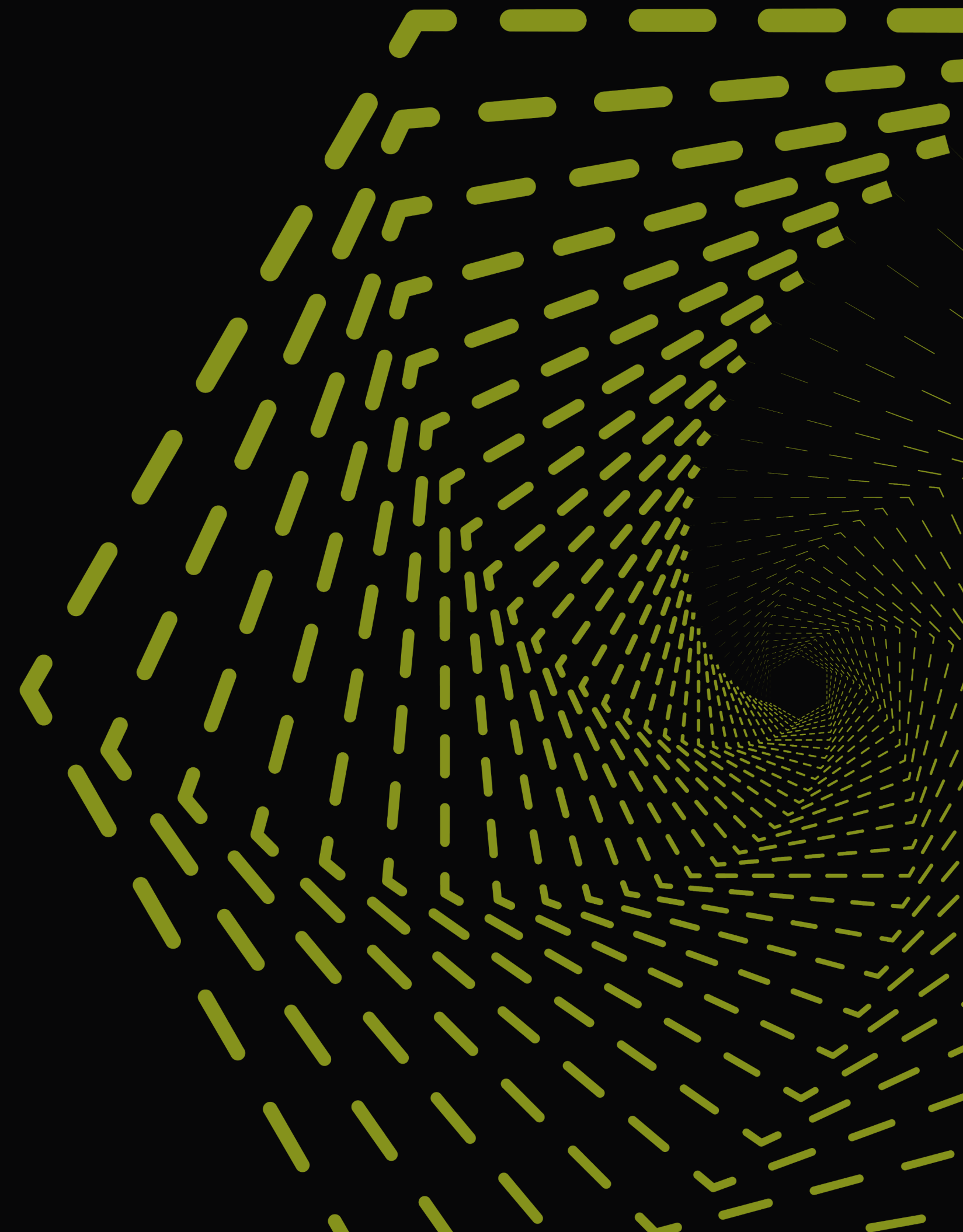


ПРОВЕРЬ ЗАПИСЬ



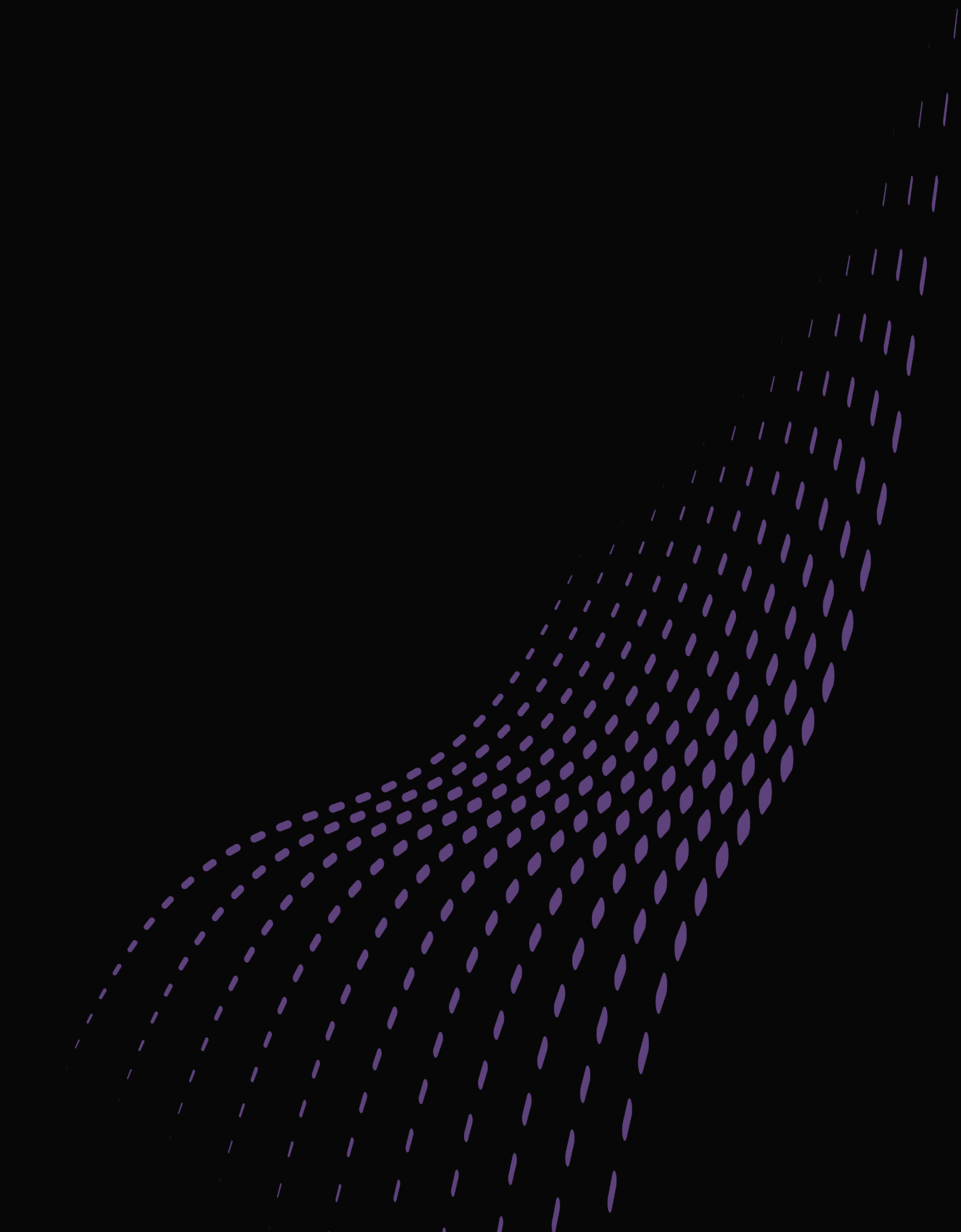
ПРАВИЛА ЗАНЯТИЯ

1. вопросы в чате можно задавать
в любое время
2. вопросы голосом задаем
по поднятой руке в Zoom
3. ответы на вопросы будут
в запланированных местах



ПЛАН ЛЕКЦИИ

1. Алгоритмы распределения памяти
2. Внутреннее устройство аллокатора Go
3. Аллоцирование объектов, `sync.Pool` и арены



“ Сделайте его правильным, сделайте его чистым,
сделайте его кратким, сделайте его быстрым –
именно в таком порядке

© Уэс Дайер

АЛГОРИТМЫ РАСПРЕДЕЛЕНИЯ ПАМЯТИ

АЛЛОКАТОР

Скорость работы

- Кеш-локальность
- Выдача недавно освобожденных блоков (которые не вымылись из кешей)

Масштабируемость

- Расширение на несколько CPU
- Взаимодействие с маленькими и большими участками памяти

Потребление памяти

- Эффективность структур хранения данных
- Низкая фрагментация

Безопасность

- Защита от неправильного использования
- Защита от атак (например переполнений)



Аспекты противоречат друг другу, поэтому приходится балансировать и находить компромисс. Либо нужно давать пользователю возможность крутить настройки

ИНТЕРФЕЙС

1. **create** – создает аллокатор и отдает ему в распоряжение некоторый объем памяти;
2. **allocate** – выделяет блок определенного размера из области памяти, которым распоряжается аллокатор;
3. **deallocate** – освобождает определенный блок;
4. **free** – освобождает все выделенные блоки из памяти аллокатора (память, выделенная аллокатору, не освобождается).

Terminal: deep_go × + ∨



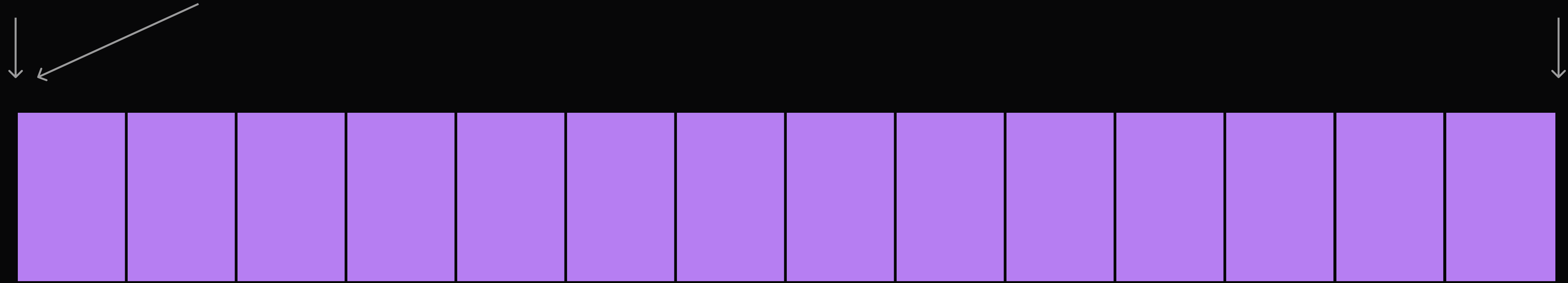
ЛИНЕЙНЫЙ АЛЛОКАТОР

Самый простой вид аллокаторов. Идея состоит в том, чтобы сохранить указатель на начало блока памяти выделенному аллокатору, а также использовать другой указатель или числовое представление, которое необходимо будет перемещать каждый раз, когда выделение из аллокатора завершено

Start

Used

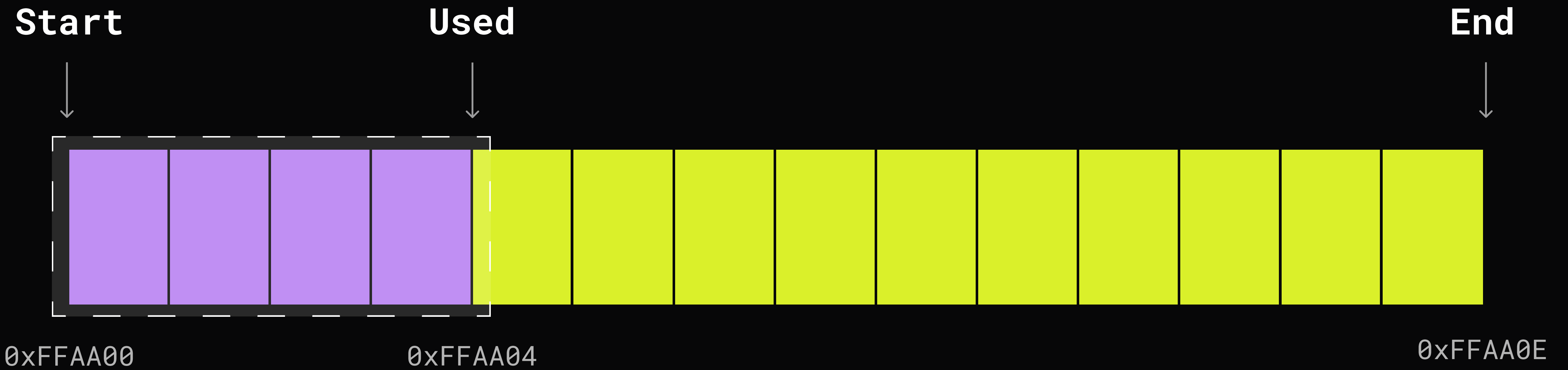
End



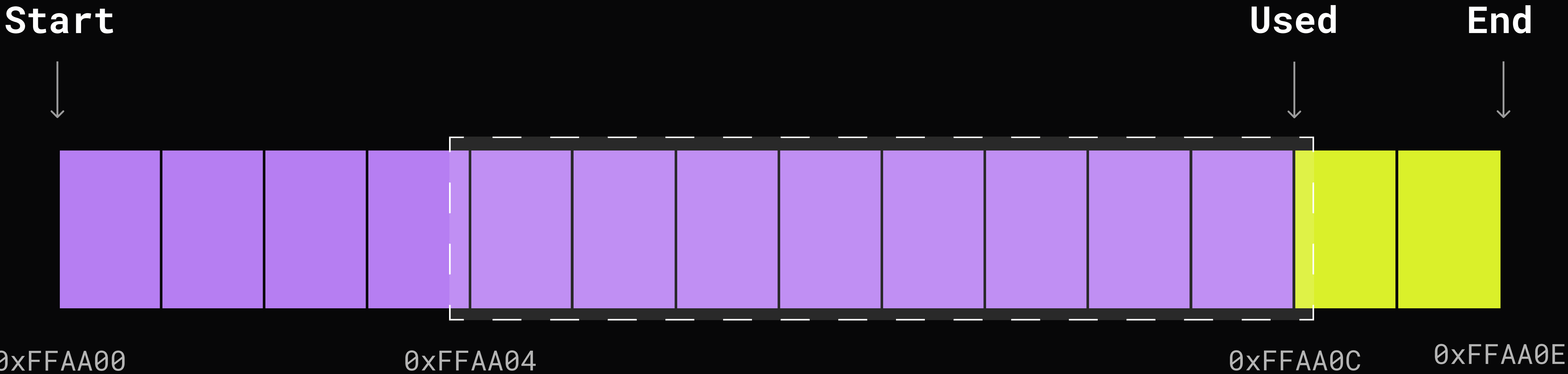
0xFFAA00

0xFFAA0E

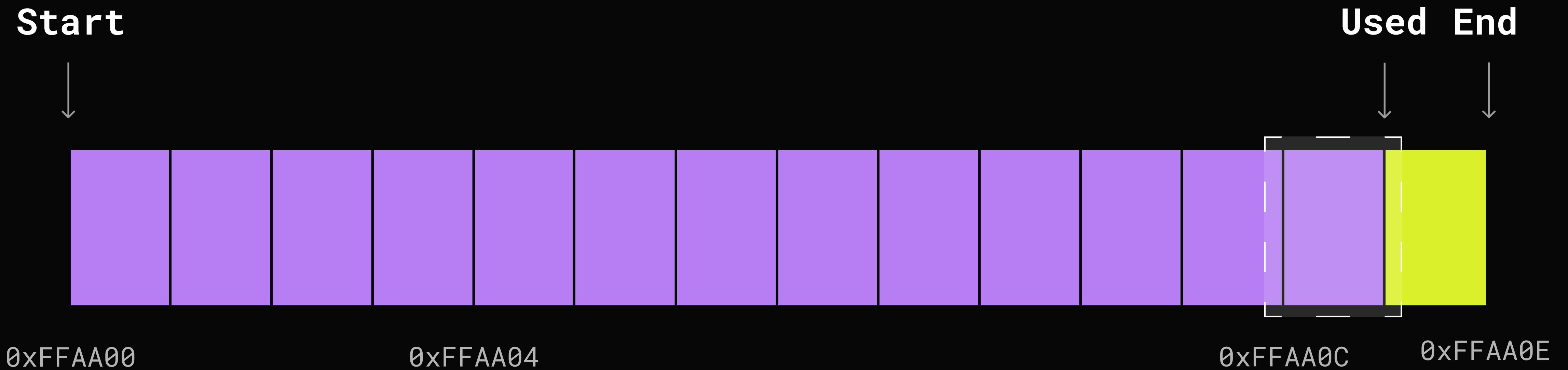
ВЫДЕЛЯЕМ 4 БАЙТА



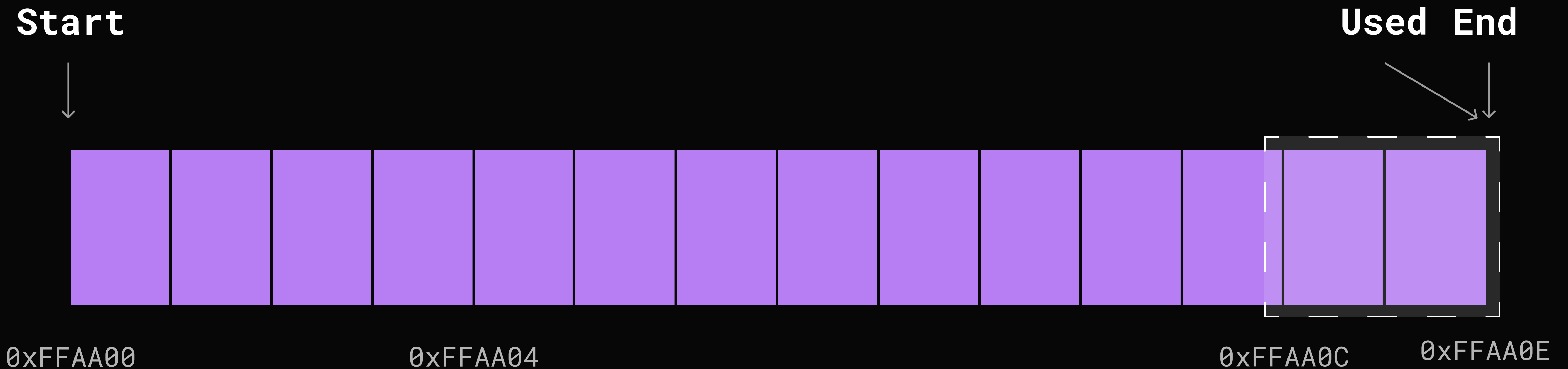
ВЫДЕЛЯЕМ 8 БАЙТ



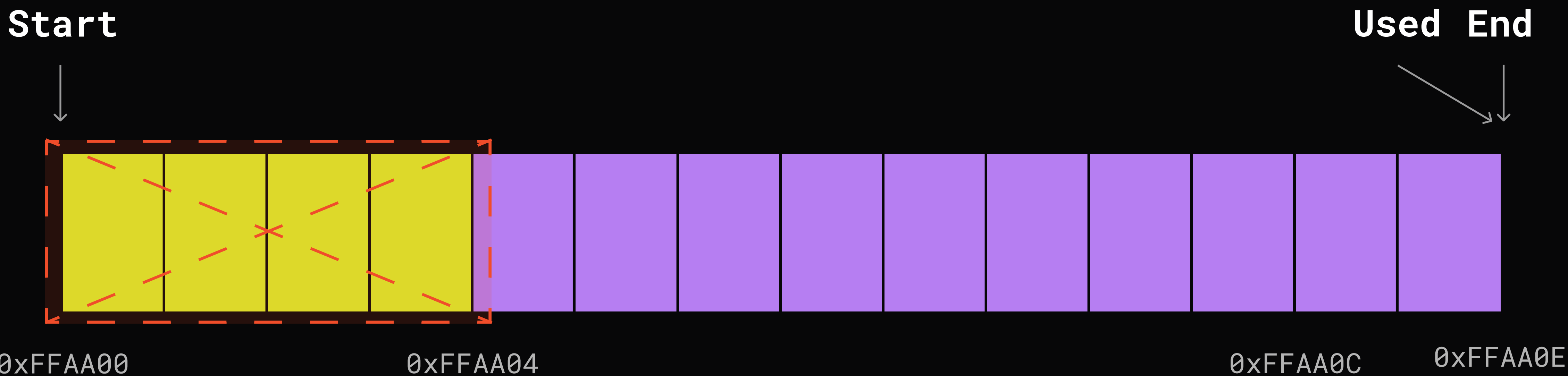
1. ВЫДЕЛЯЕМ 1 БАЙТ



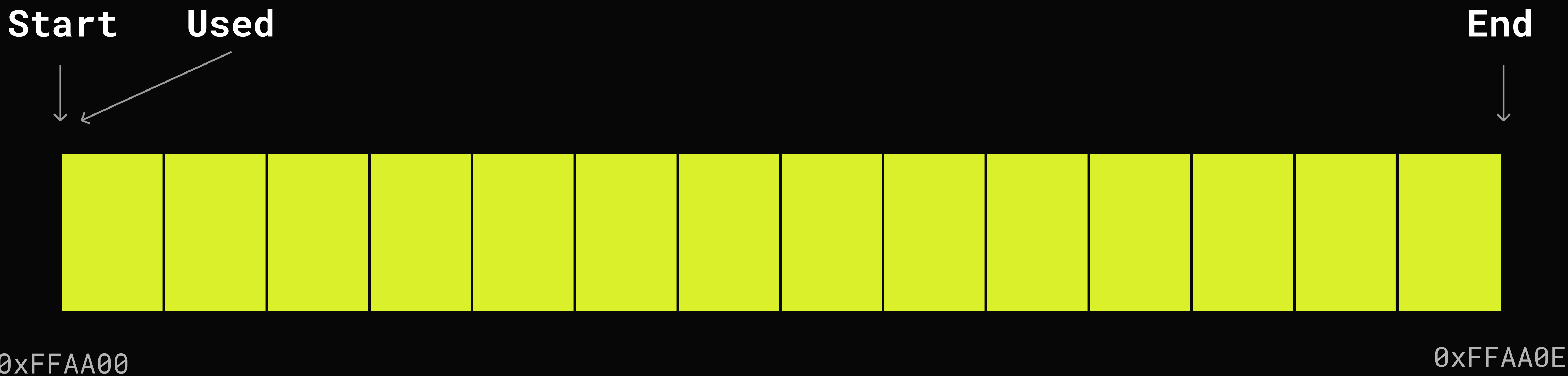
2. ВЫДЕЛЯЕМ 1 БАЙТ



НЕ ПОДДЕРЖИВАЕТСЯ ВЫБОРОЧНОЕ ОСВОБОЖДЕНИЕ ПАМЯТИ



ОСВОБОЖДАЕМ ВСЮ ЗАНЯТУЮ ПАМЯТЬ



EXAMPLE

Linear allocator

Terminal: deep_go × + ∨

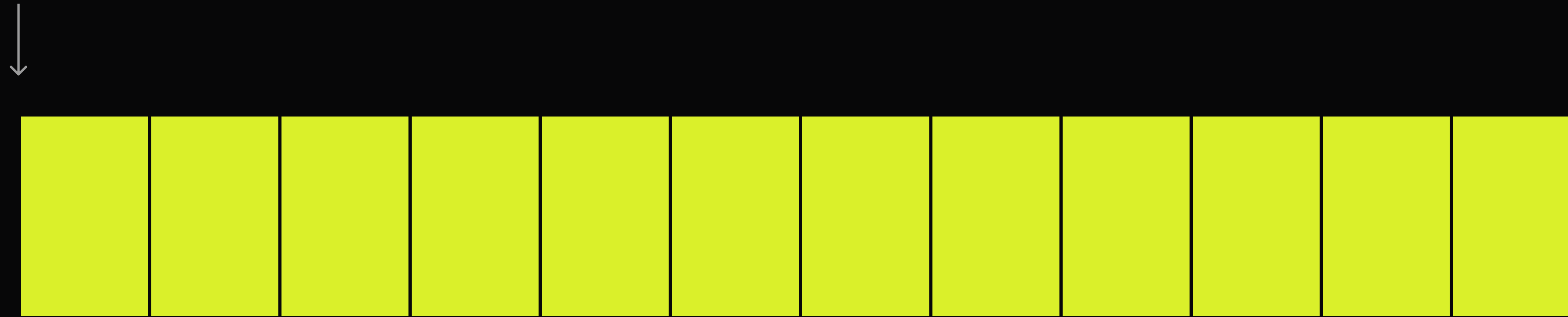


БЛОЧНЫЙ АЛЛОКАТОР

Идея блочного аллокатора заключается в том, что он разделяет некоторый большой участок памяти на более мелкие участки **одинакового размера**.

Start

End



0xFFAA00

0xFFAA02

0xFFAA04

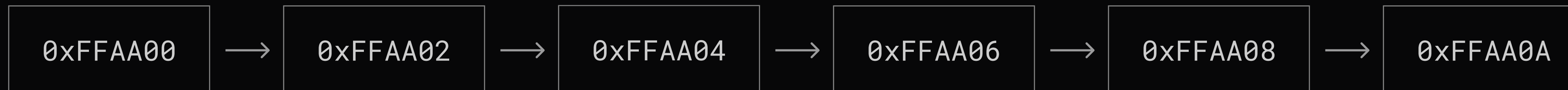
0xFFAA06

0xFFAA08

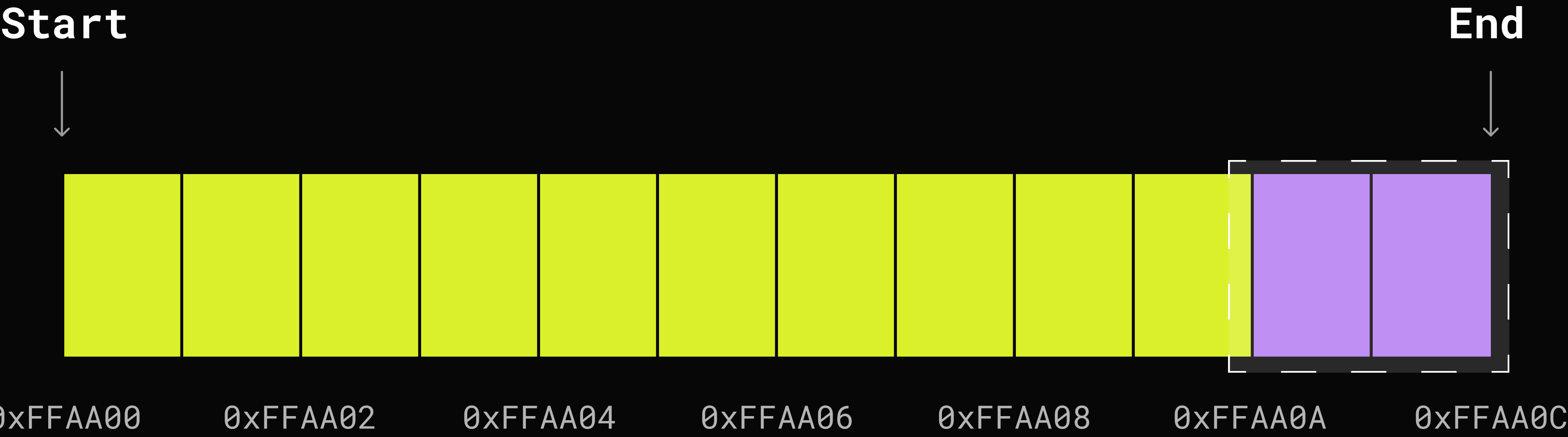
0xFFAA0A

0xFFAA0C

FreeBlocks



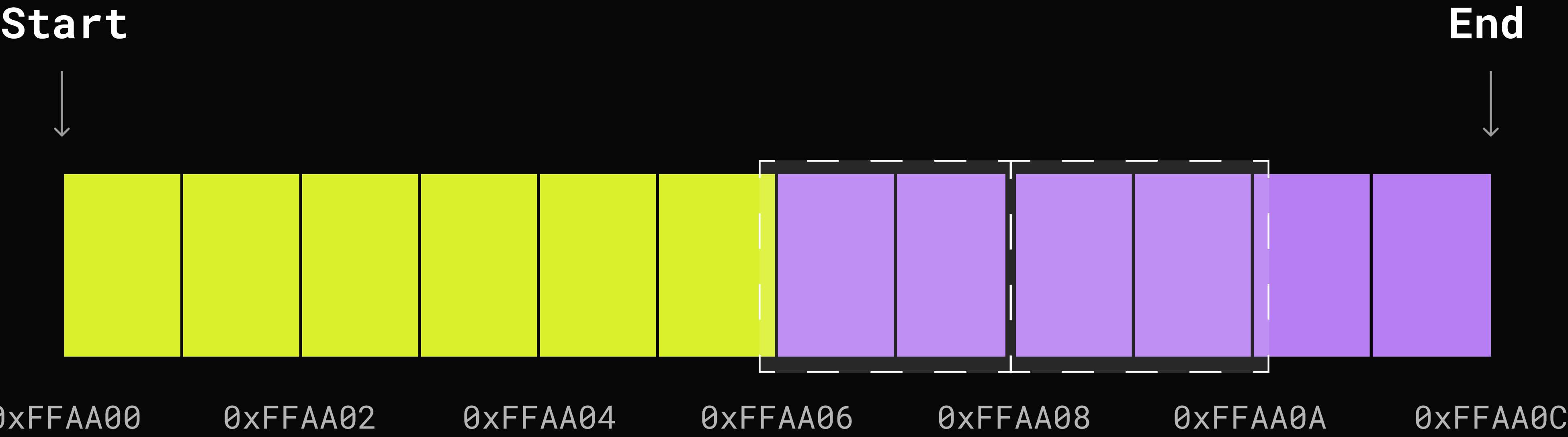
ВЫДЕЛЯЕМ 2 БАЙТА



FreeBlocks



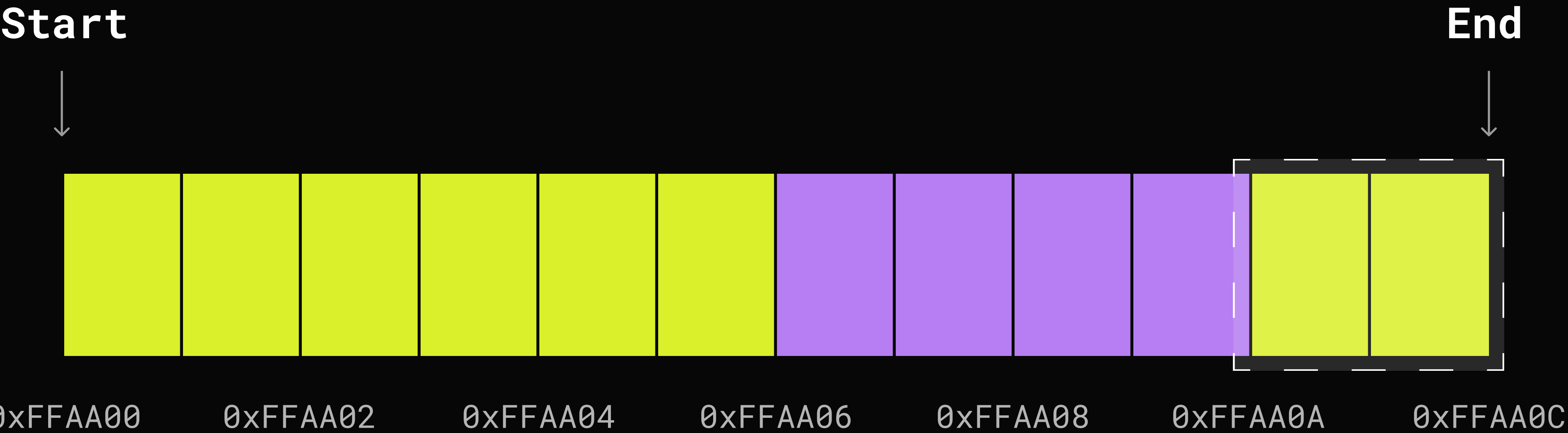
ВЫДЕЛЯЕМ 2 БАЙТА ДВА РАЗА



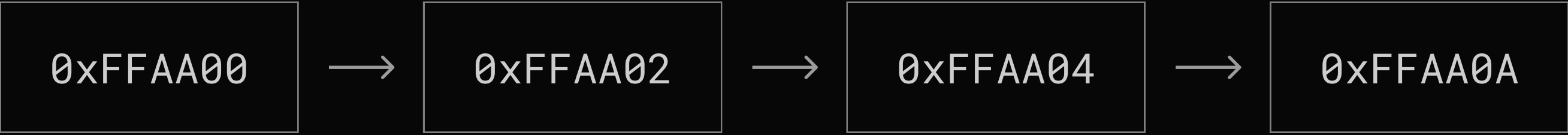
FreeBlocks



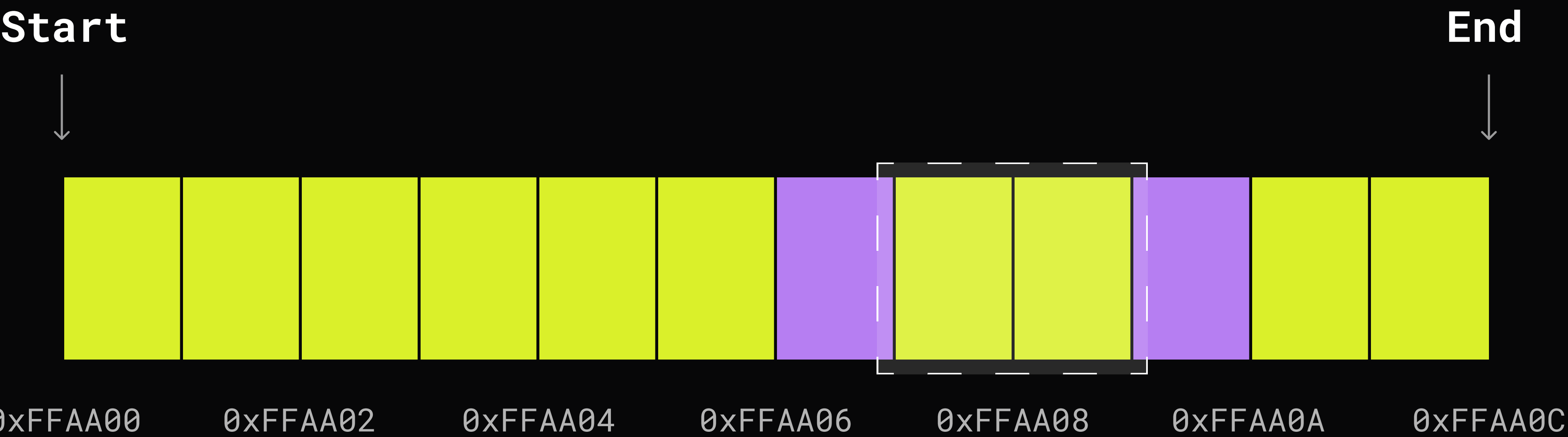
ОСВОБОЖДАЕМ 2 БАЙТА



FreeBlocks



ОСВОБОЖДЕНИЕ НЕКОРРЕКТНОГО БЛОКА



FreeBlocks



EXAMPLE

Pool allocator

Terminal: deep_go × + ∨



СТЕКОВЫЙ АЛЛОКАТОР

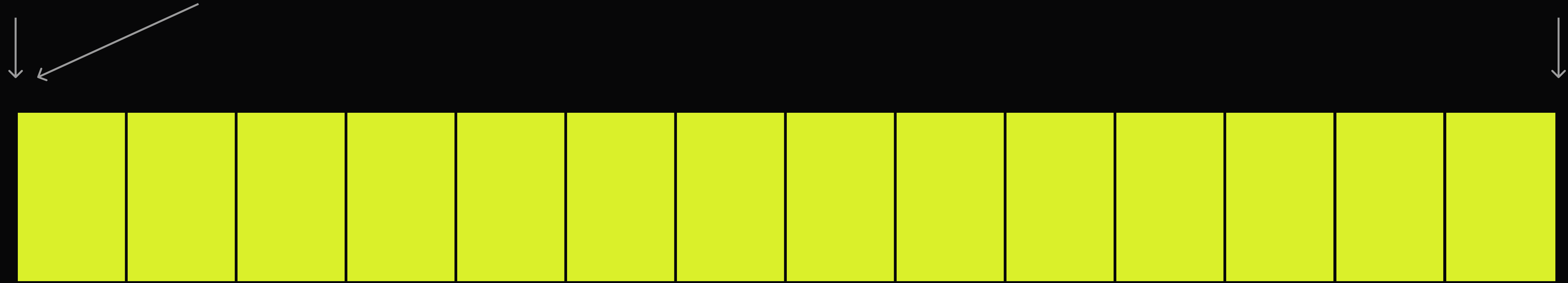
Умная эволюция линейного распределителя, которая позволяет управлять памятью, как стеком.

Все так же, как и раньше, мы сохраняем указатель вместе с «header» блоком (в дальнейшем будет употребляться, как заголовок) на текущий адрес памяти и перемещаем его вперед для каждого выделения.

Start

Used

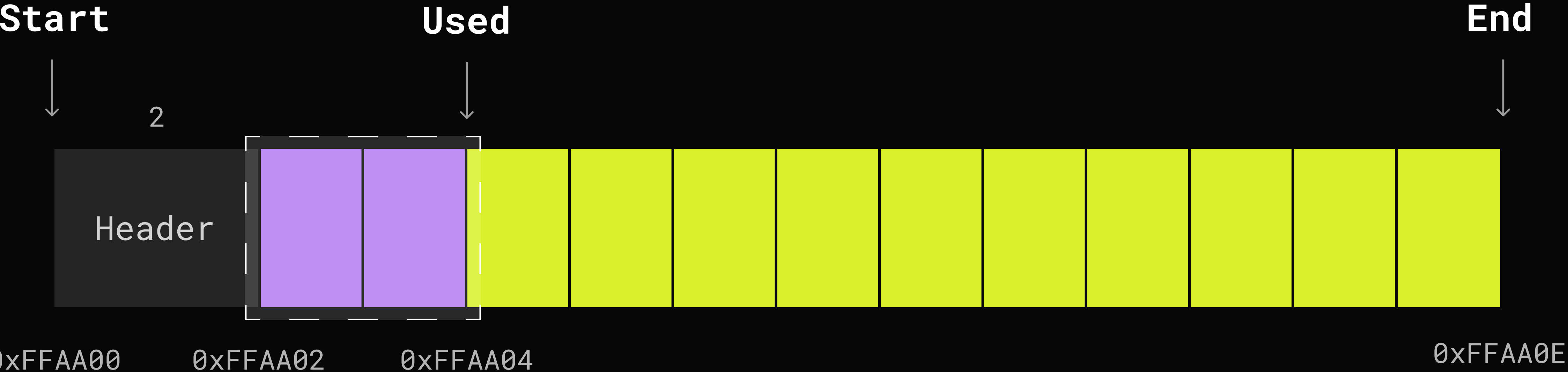
End



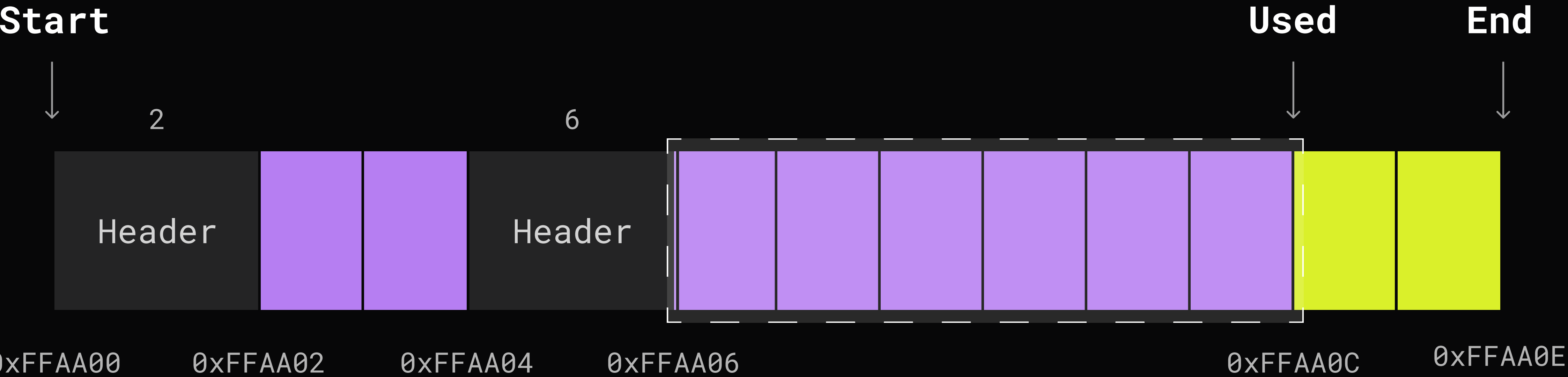
0xFFAA00

0xFFAA0E

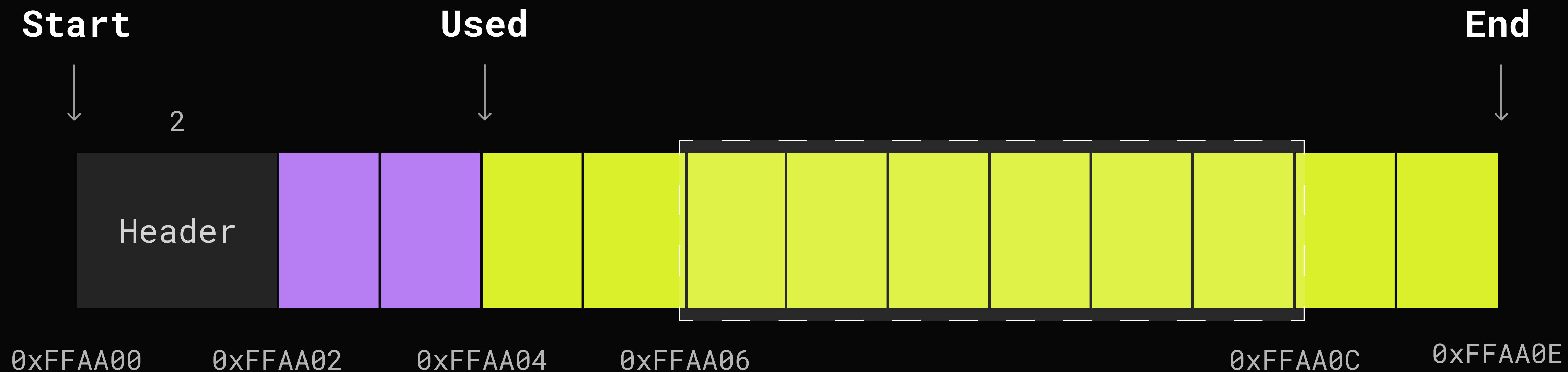
ВЫДЕЛЯЕМ 2 БАЙТА



ВЫДЕЛЯЕМ 6 БАЙТ



ОСВОБОЖДАЕМ 6 БАЙТ



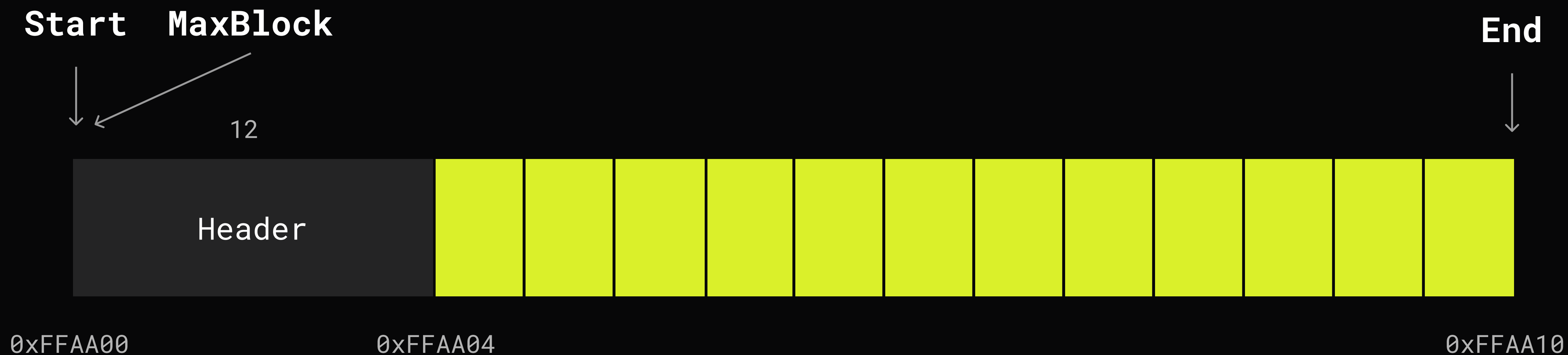
EXAMPLE

Stack allocator

MALLOC

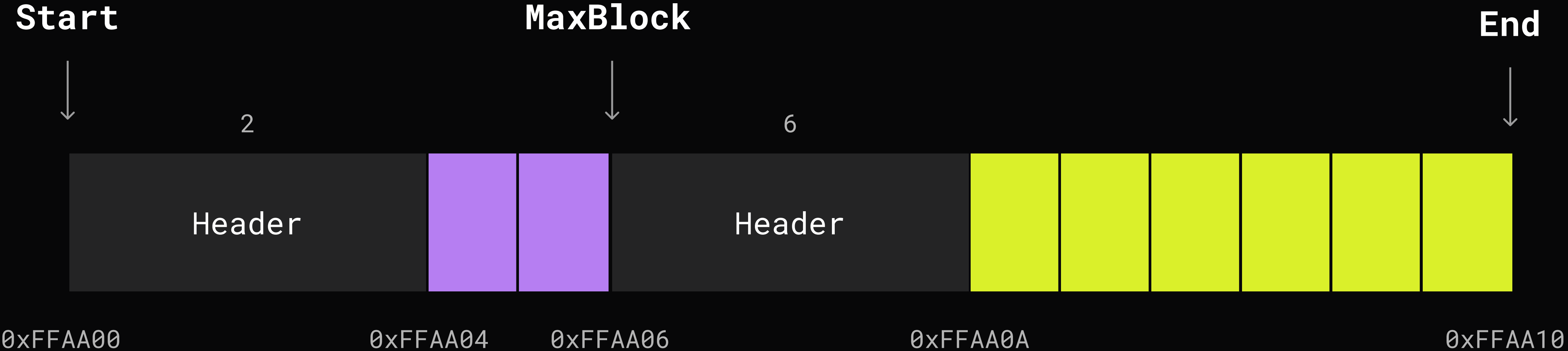
General purposes allocator

МОЖНО ИСПОЛЬЗОВАТЬ ЗАГОЛОВКИ МЕНЬШЕГО РАЗМЕРА



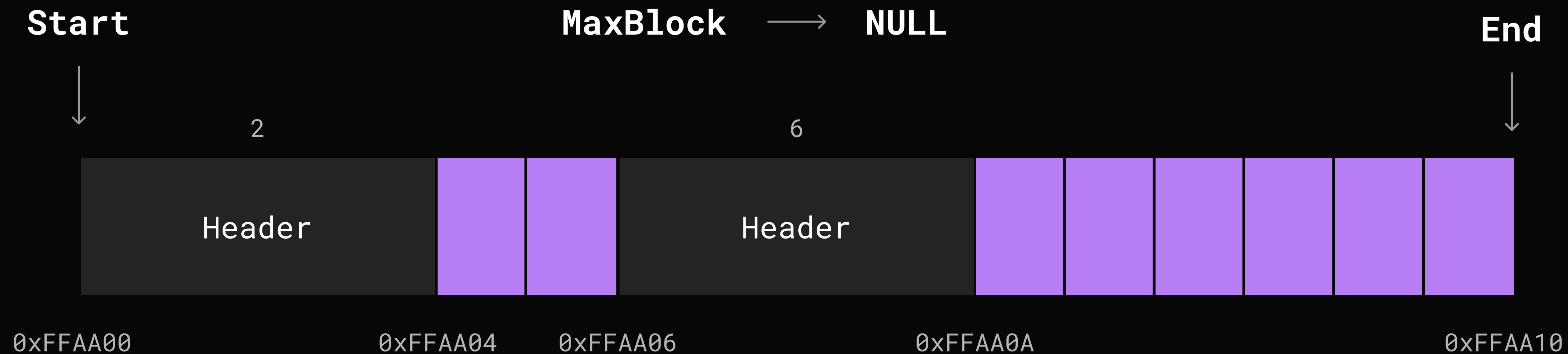
i FreeBlocks = {0xFFAA00}

ВЫДЕЛЯЕМ 2 БАЙТА



FreeBlocks = {0xFFA06}

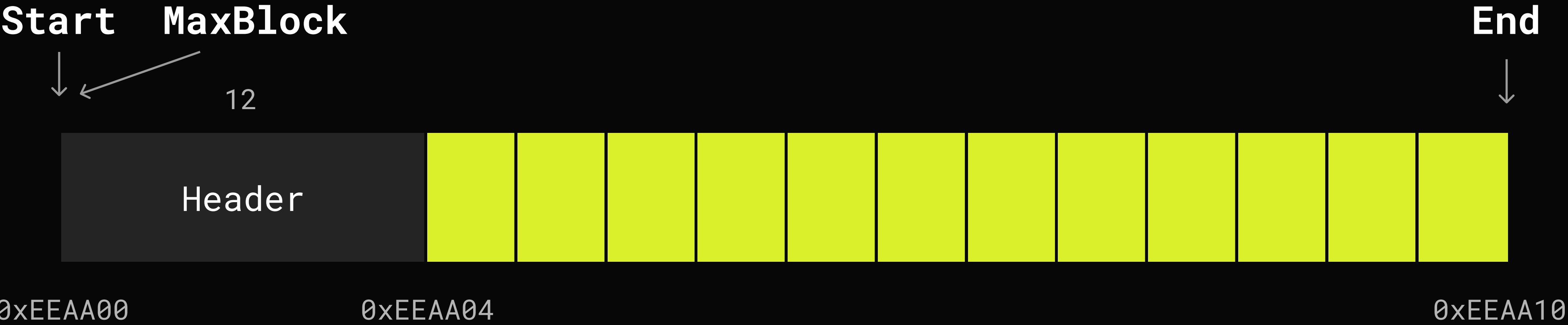
ВЫДЕЛЯЕМ 6 БАЙТ



i FreeBlocks = {}

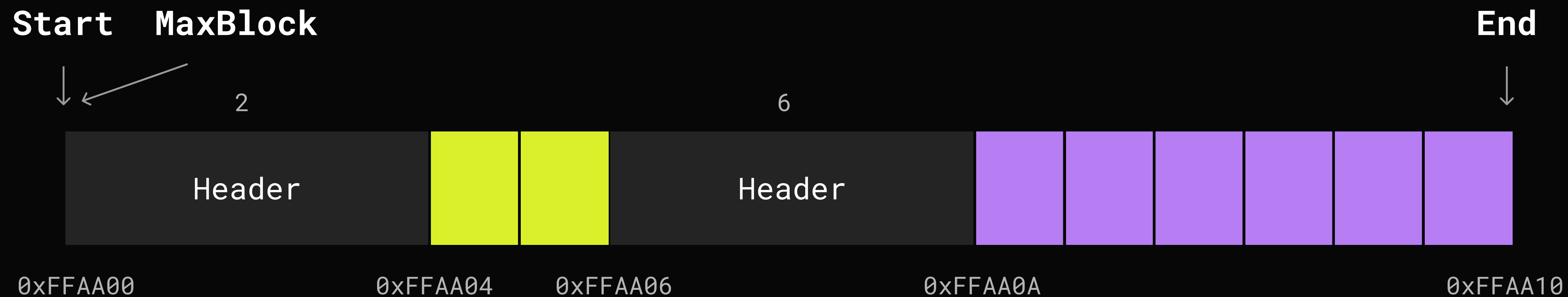


FreeBlocks = {}

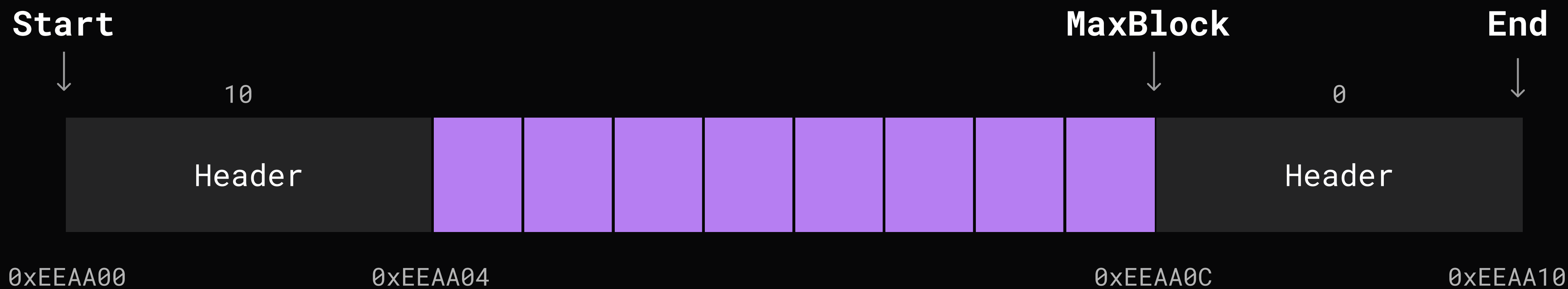


FreeBlocks = {0xEEAA00}

ОСВОБОЖДАЕМ 2 БАЙТА

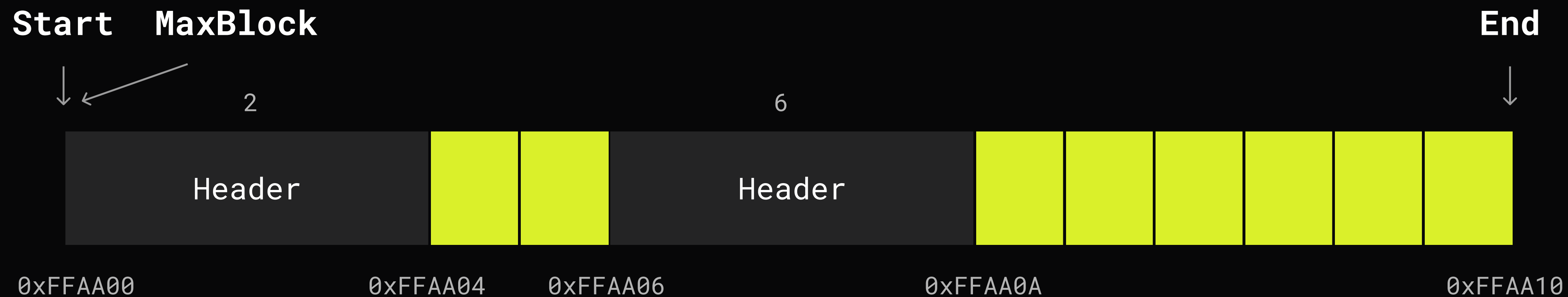


```
FreeBlocks = {0xFFA00}
```

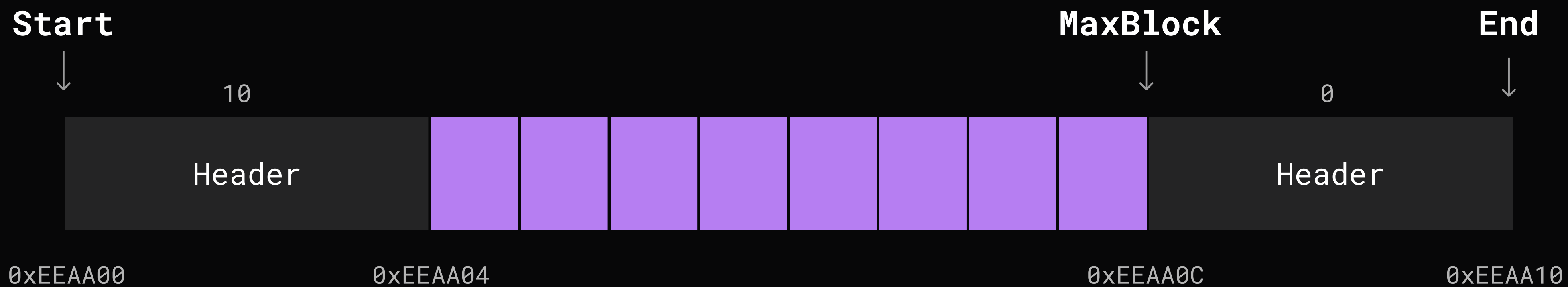


FreeBlocks = {0xEEAA0C}

ОСВОБОЖДАЕМ 6 БАЙТ



```
FreeBlocks = {0xFFA00, 0xFFA06}
```

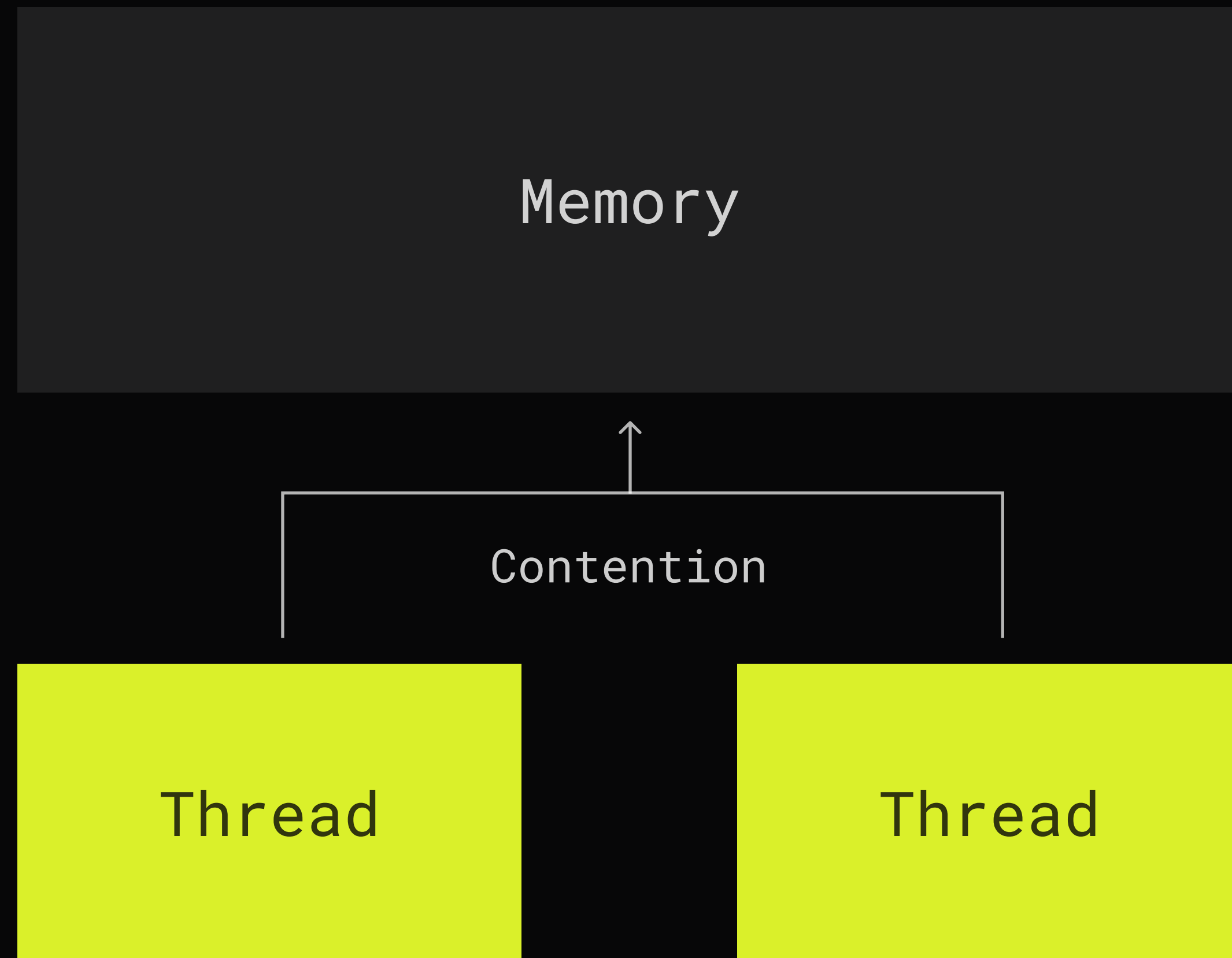


```
FreeBlocks = {0xEEA0C}
```


**ПОЧЕМУ ВСЕ ТАК
НЕ ЛЮБЯТ MALLOC?**

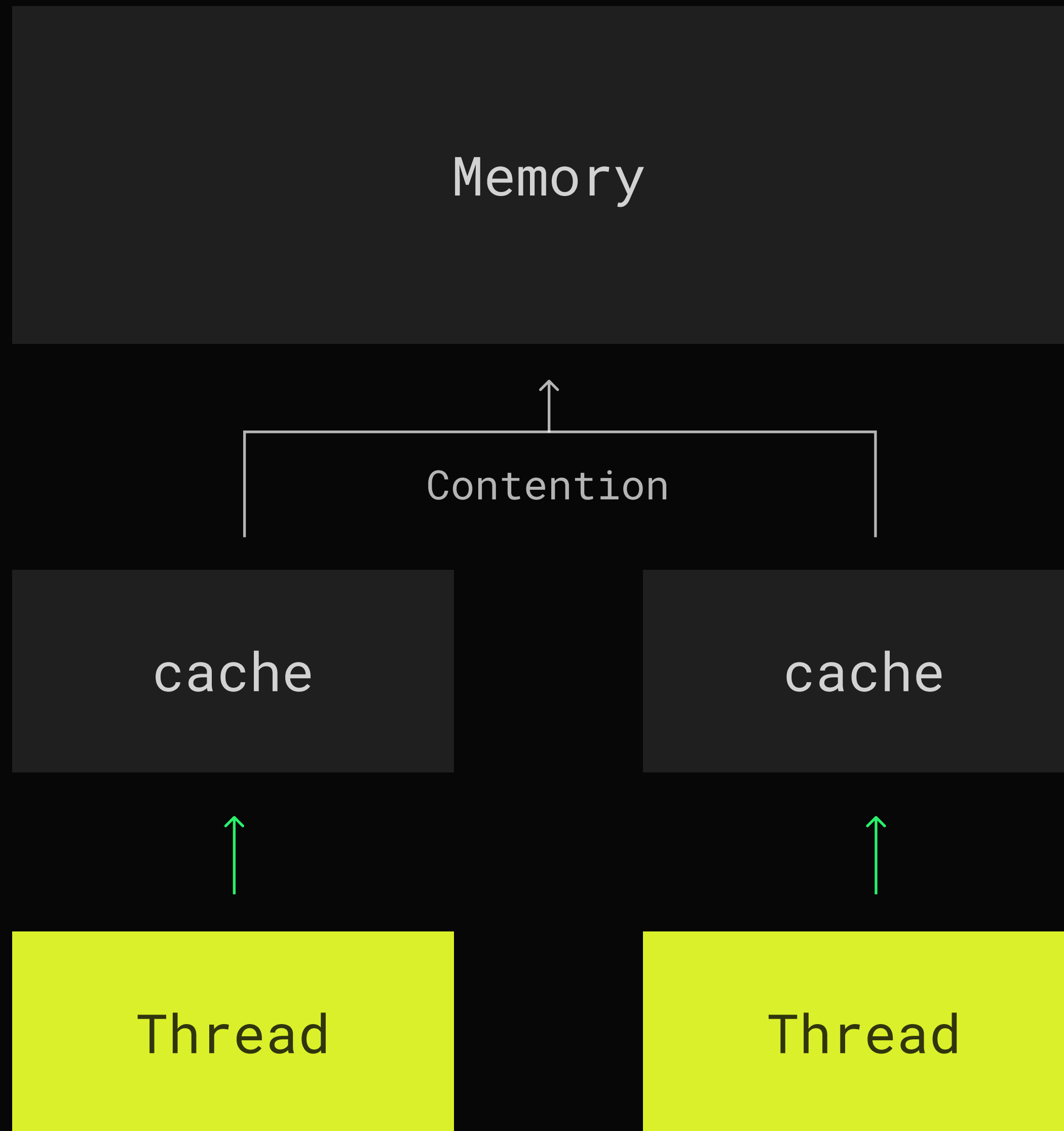
MALLOС

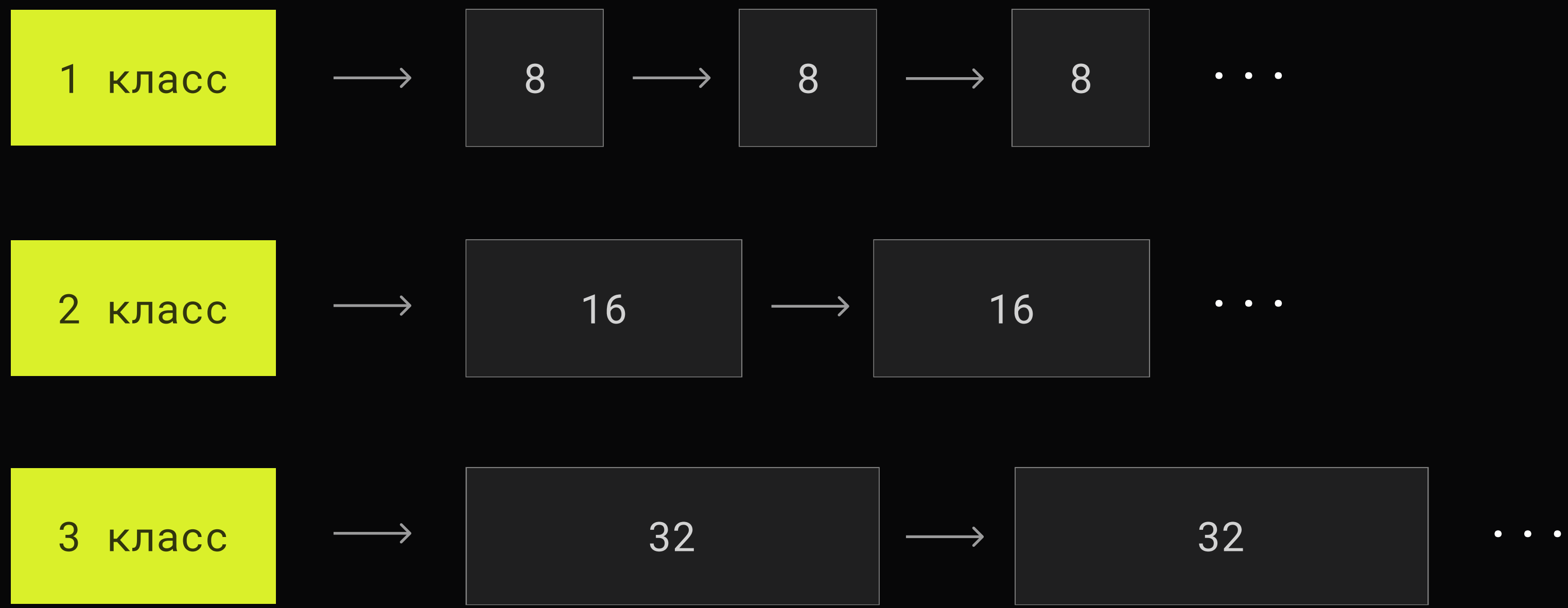
- Синхронизация потоков
- Фрагментация кучи



TSMALLOC

- Кэши для потоков
- Иерархическая модель хранения данных





УСТРОЙСТВО АЛЛОКАТОРА GO

Эффективность работы приложения **неявно**
зависит от эффективности работы аллокатора

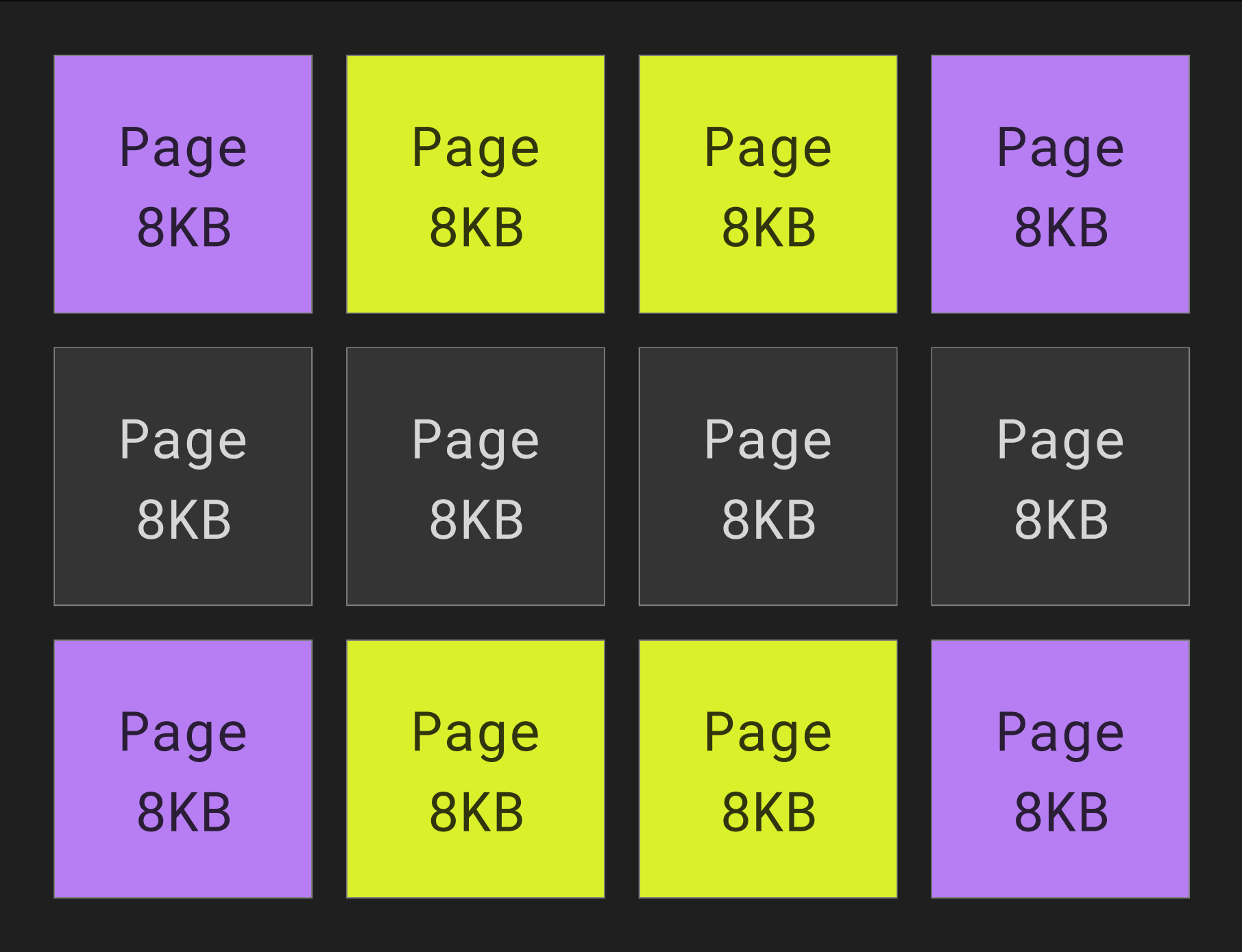
**В Go, в случае необходимости, запрашивает
память у операционной системы большими кусками
(аренами), но размер арен может отличаться**

Arena (64MB)

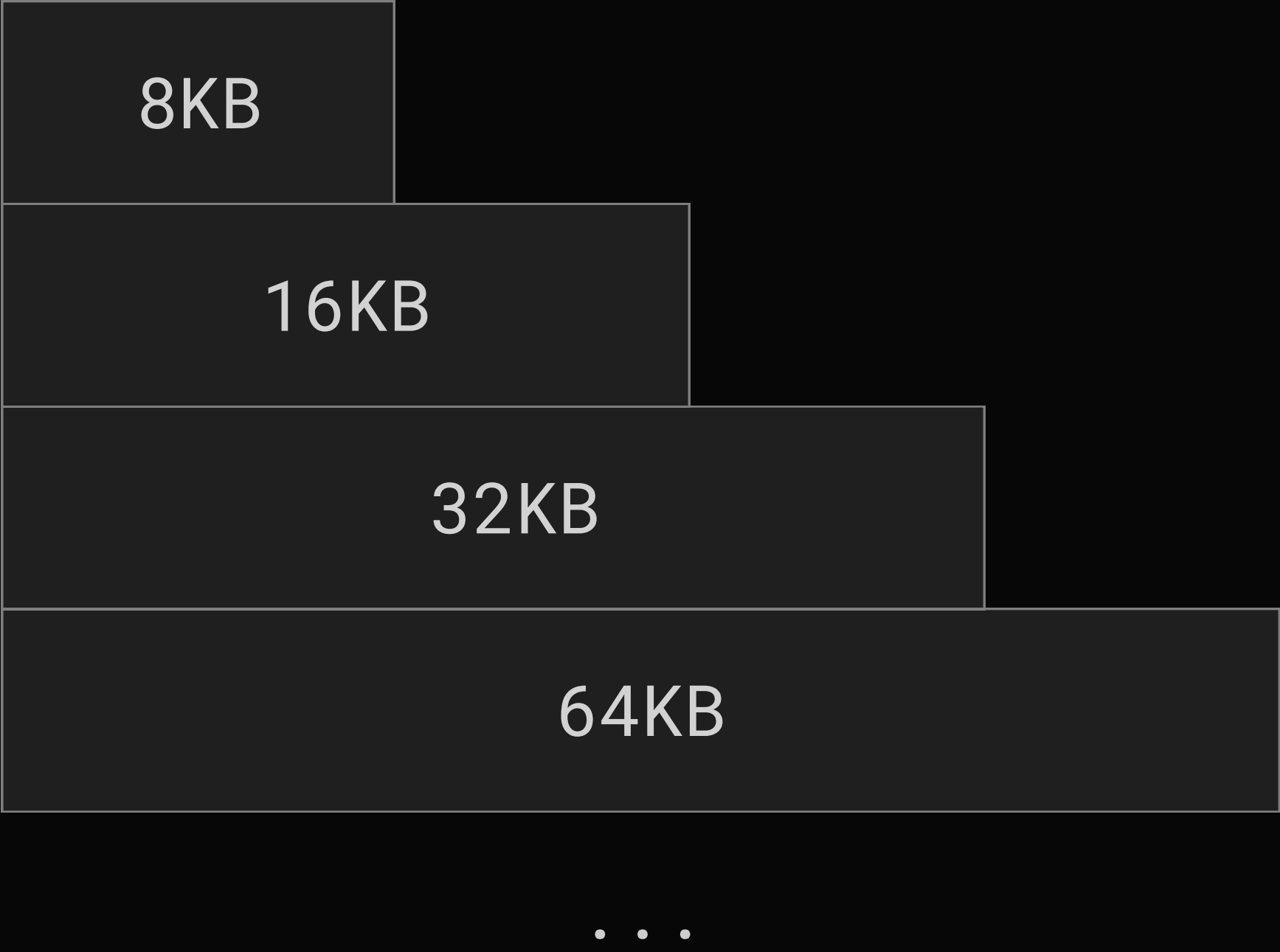


Из страниц арены Go выстраивает
иерархическую модель хранения данных,
образуя при этом спаны разного размера.

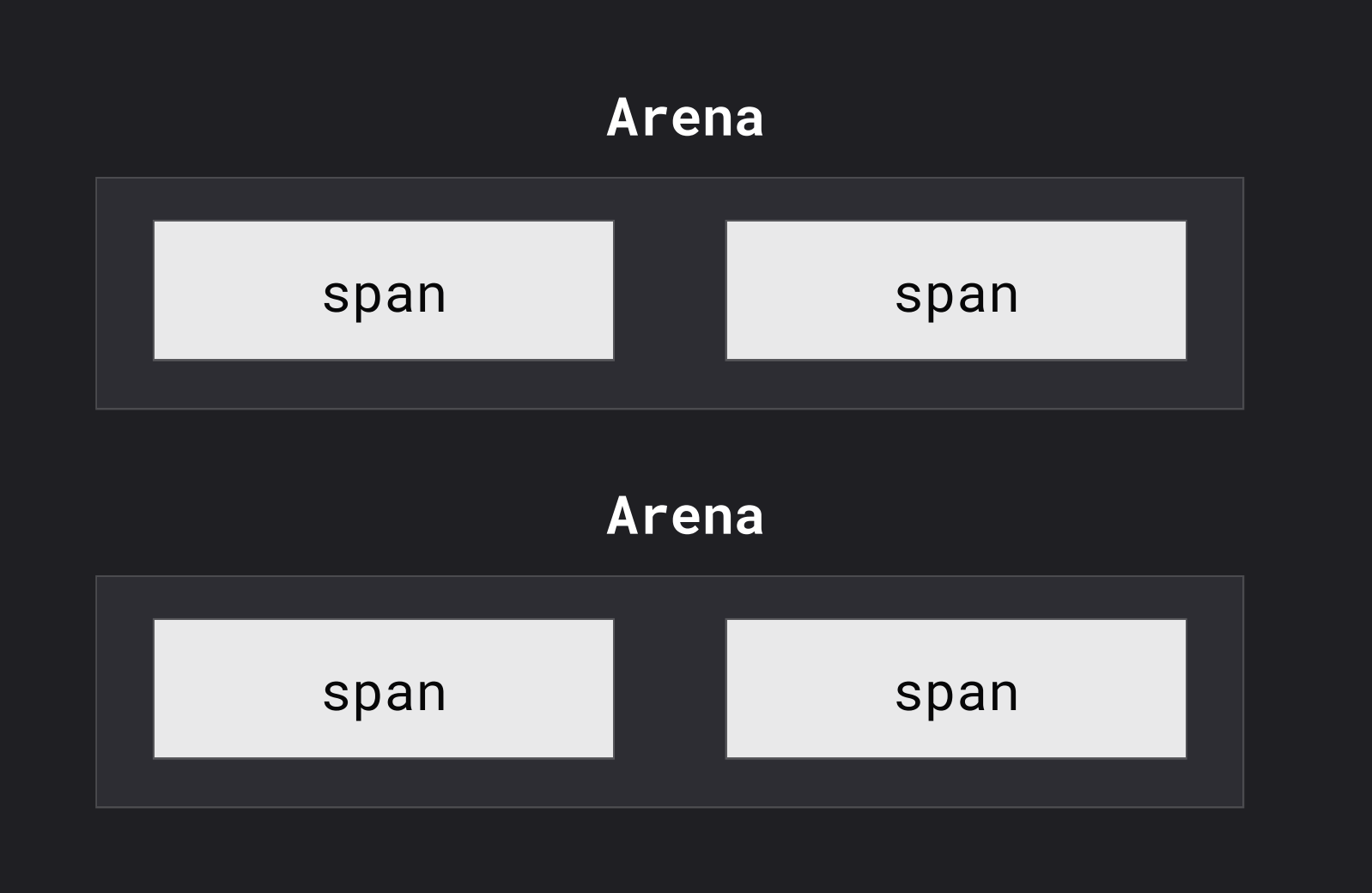
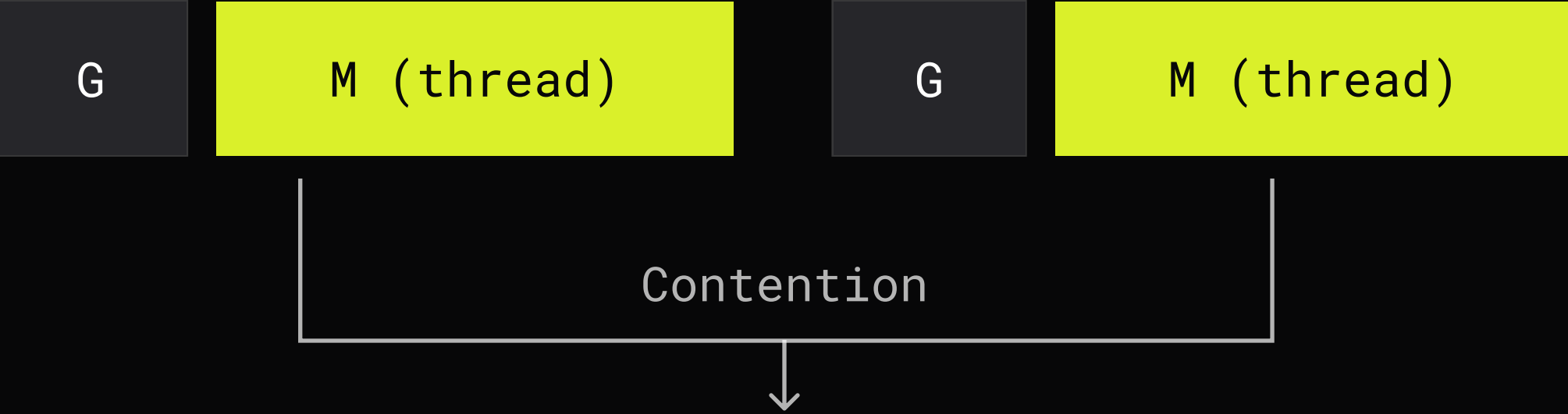
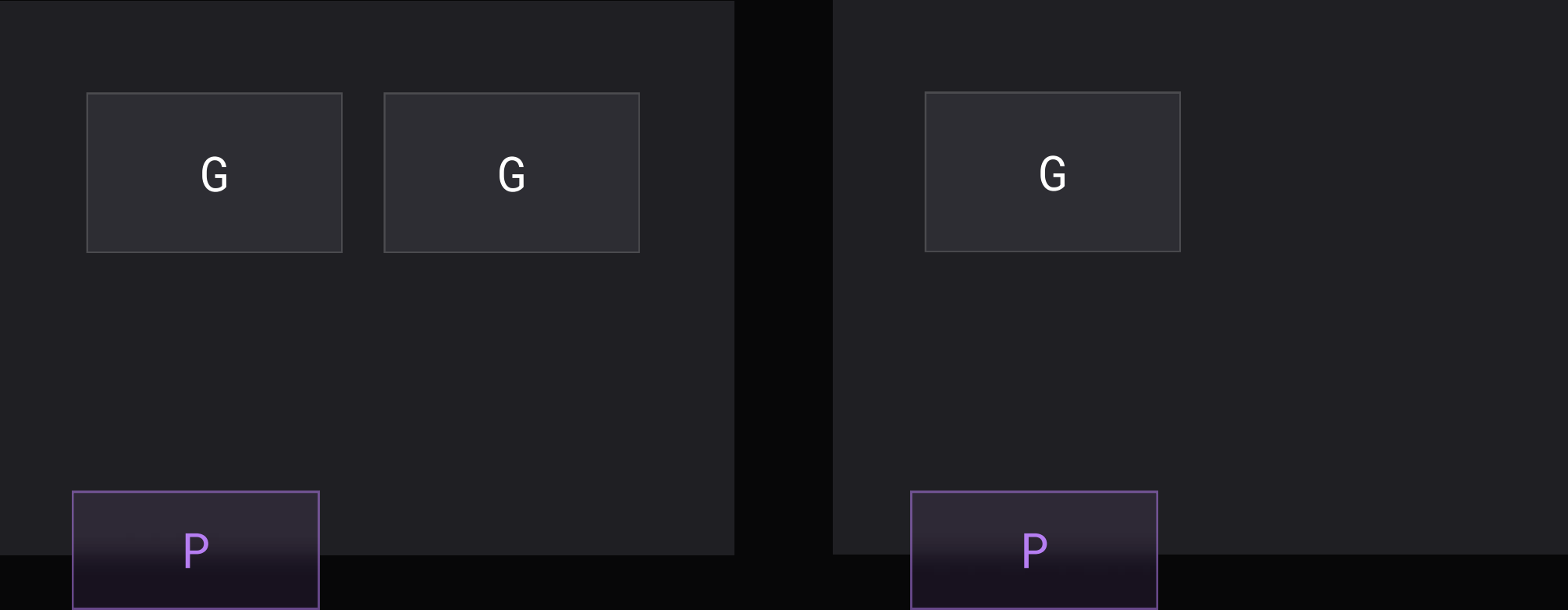
Arena (64MB)

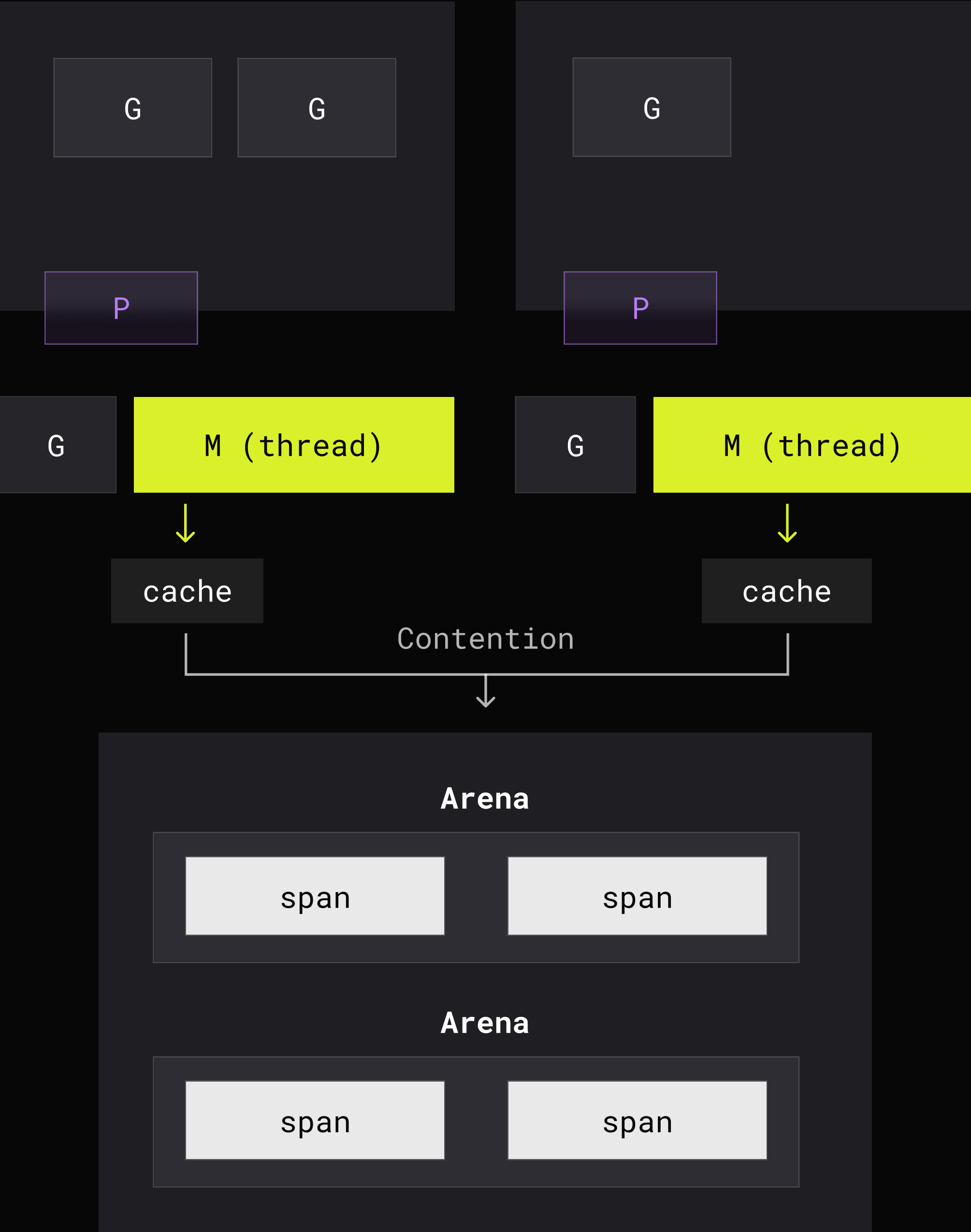


Spans



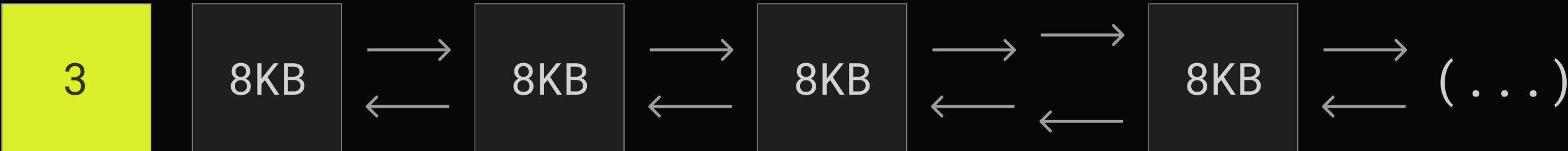
**КАК ПРОИСХОДИТ ПРОЦЕСС
ВЫДЕЛЕНИЯ ПАМЯТИ?**





**ЗА СЧЕТ ЧЕГО
ДОСТИГАЕТСЯ ПРЕДСКАЗУЕМАЯ
ФРАГМЕНТАЦИЯ?**

КЛАССЫ РАЗМЕРОВ



(...)



(...)



(...)



1	//	class	bytes/obj	bytes/span	objects	tail waste	max waste	min align
2	//	1	8	8192	1024	0	87.50%	8
3	//	2	16	8192	512	0	43.75%	16
4	//	3	24	8192	341	8	29.24%	8
5	//	4	32	8192	256	0	21.88%	32
6	//	5	48	8192	170	32	31.52%	16
7	//	6	64	8192	128	0	23.44%	64
8	//	7	80	8192	102	32	19.07%	16
9	//	8	96	8192	85	32	15.95%	32
10	//	9	112	8192	73	16	13.56%	16
11	//	10	128	8192	64	0	11.72%	128
12	//	11	144	8192	56	128	11.82%	16
13	//	12	160	8192	51	32	9.73%	32
14	//	13	176	8192	46	96	9.59%	16
15	//	14	192	8192	42	128	9.25%	64
16	//	15	208	8192	39	80	8.12%	16
17	//	16	224	8192	36	128	8.15%	32
18	//	[...]						
19	//	67	32768	32768	1	0	12.50%	8192



```
1 var data [16]byte
```

СПАН ВТОРОГО КЛАССА

16 bytes	16 bytes	...
----------	----------	-----

16 bytes	16 bytes	...
----------	----------	-----

= 0% waste



```
1 var data [9]byte
```

СПАН ВТОРОГО КЛАССА

16 bytes	16 bytes	...
----------	----------	-----

9 bytes		9 bytes		...	
---------	--	---------	--	-----	--

$$= (16-9)/16$$

$$= 43.75\% \text{ waste}$$

EXAMPLE

Allocations size

EXAMPLE

Allocations offset

Иногда бывает полезно помнить про классы объектов:
**чем больше объектов – тем потенциально больший профит
можно получить от правильно подогнанных размеров.**

Но не стоит на этом заикливаться: **в большинстве
случаев читаемый и понятный код будет лучшим решением,
чем оптимизированный, но менее понятный.**

ПЕРЕРЫВ 5 МИНУТ

АЛЛОЦИРОВАНИЕ ОБЪЕКТОВ

Terminal: deep_go



ESCAPE ANALYSIS

Процесс во время компиляции программы, который определяет где в программе создаются объекты и как они используются



Определяет, нужно ли выделять память для объекта в куче или можно разместить его в стеке

The storage location does have an effect on writing efficient programs. When possible, the Go compilers will allocate variables that are local to a function in that function's stack frame.

However, if the compiler cannot prove that the variable is not referenced after the function returns, then the compiler must allocate the variable on the garbage-collected heap to avoid dangling pointer errors. Also, if a local variable is very large, it might make more sense to store it on the heap rather than the stack.



```
1 // MaxStackSize is the maximum size variable which we will allocate on the stack.
2 // This limit is for explicit variable declarations like "var x T" or "x := ...".
3 // Note: the flag smallframes can update this value.
4 MaxStackSize = int64(10 * 1024 * 1024)
5
6 // MaxImplicitStackSize is the maximum size of implicit variables that we will allocate on the stack.
7 //   p := new(T)           allocating T on the stack
8 //   p := &T{}             allocating T on the stack
9 //   s := make([]T, n)      allocating [n]T on the stack
10 //   s := []byte("...")    allocating [n]byte on the stack
11 // Note: the flag smallframes can update this value.
12 MaxImplicitStackSize = int64(64 * 1024)
```

EXAMPLE

Allocation 1

getResult

result = 200 [0x10]

main

getResult



main

_ = 200 [0x0B]

EXAMPLE

Allocation 2

getResult

result = 200 [0x10]

main

getResult

main

_ = 0x10 [0x0B] 💣

HEAP

200 [0xBB]

getResult

result = 0xBB [0x10]

main

getResult

main

_ = 0xBB [0x0A]

EXAMPLE

Allocation 3

getResult

```
result = 200 [0x18]  
number = 0x10 [0x14]
```

main

```
number = 100 [0x10]
```

getResult



main

```
_ = 300 [0x0B]
```

EXAMPLE

Allocation 4

НЕКОТОРЫЕ ФАКТЫ

- если одно из полей структуры «перемещается» в кучу, то вся структуры также «перемещается» в кучу
- если один из элементов массива «перемещается» в кучу, то все элементы массива также «перемещаются» в кучу
- если один из элементов среза «перемещается» в кучу, то все элементы также «перемещаются» в кучу



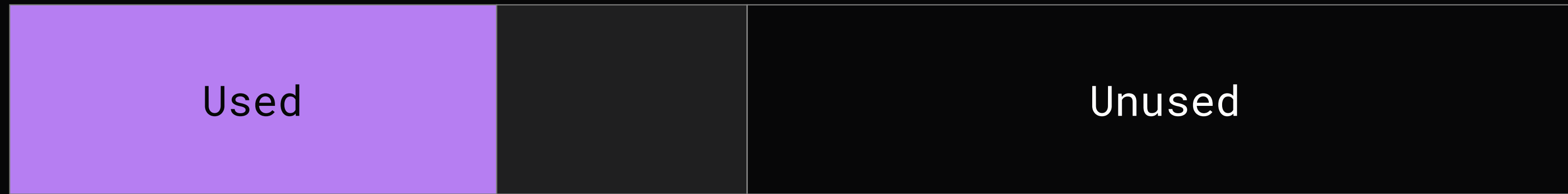
Объект, созданный путем вызова функции `new()`, может быть
проаллацирован **не только в куче, но еще и в стеке**

EXAMPLE

Allocation 5

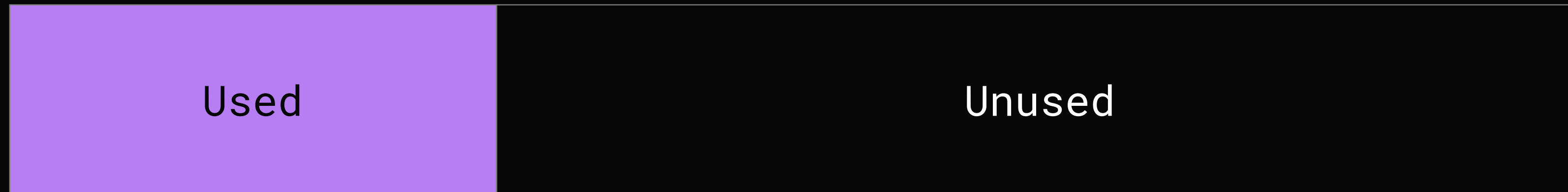
**ПОЧЕМУ АЛЛОЦИРОВАНИЕ ОБЪЕКТОВ В
СТЕКЕ ПРОИСХОДИТ БЫСТРЕЕ, ЧЕМ В
КУЧЕ?**

Allocation:
SP += size



↑
Stack Pointer (SP)

Deallocation:
SP -= size



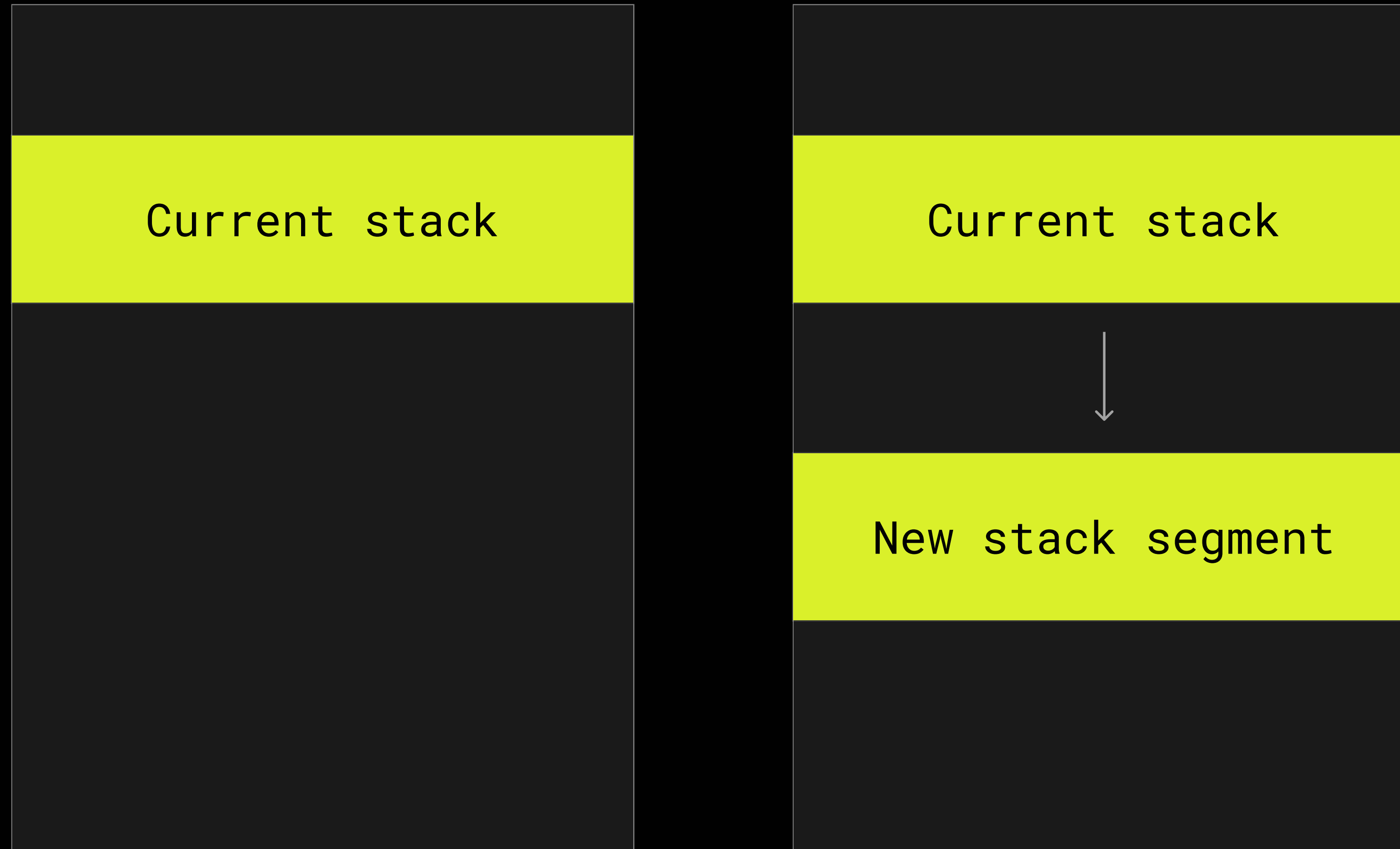
↑
Stack Pointer (SP)

В Go есть некоторые накладные расходы,
когда стек растёт или уменьшается

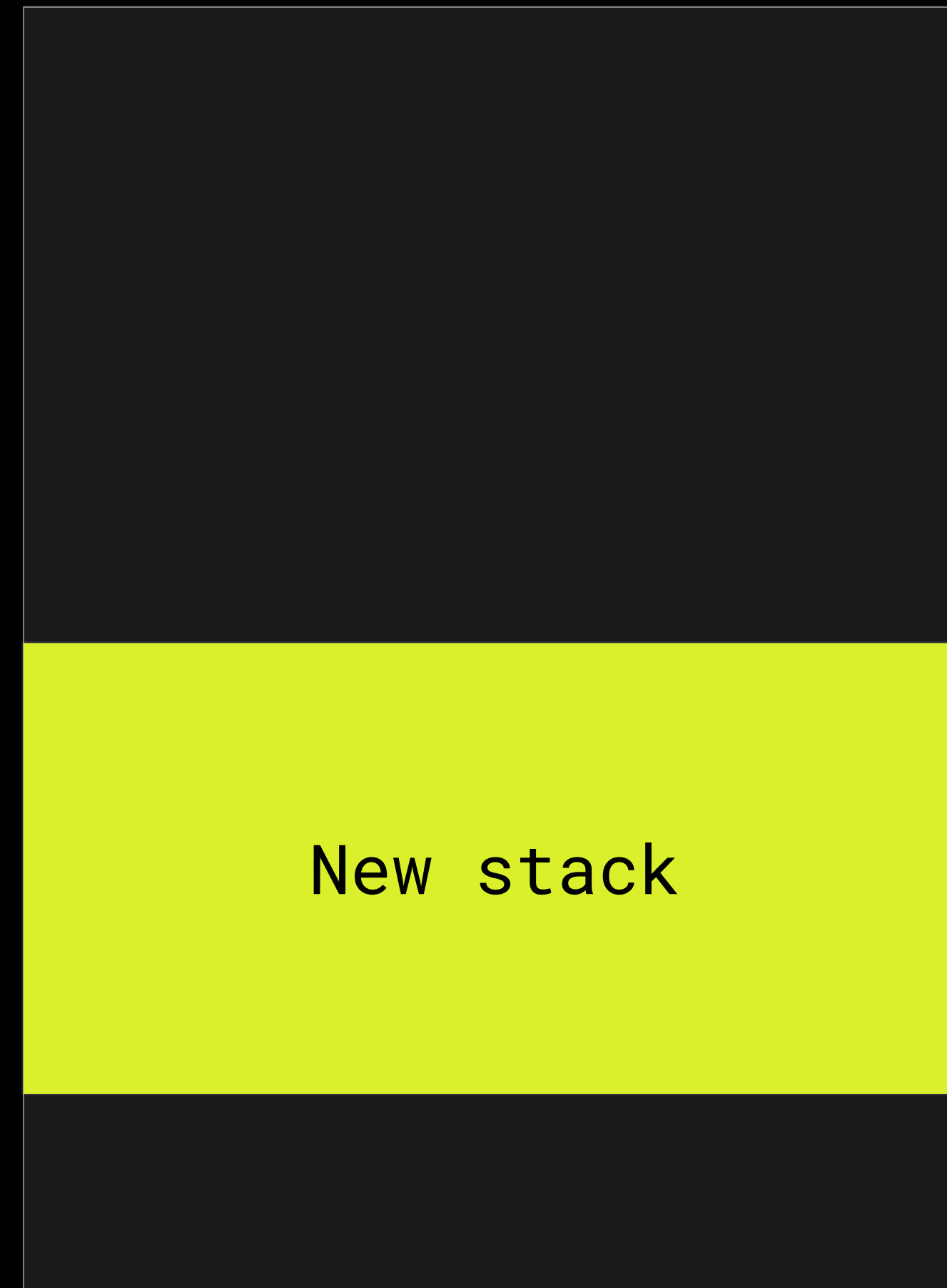
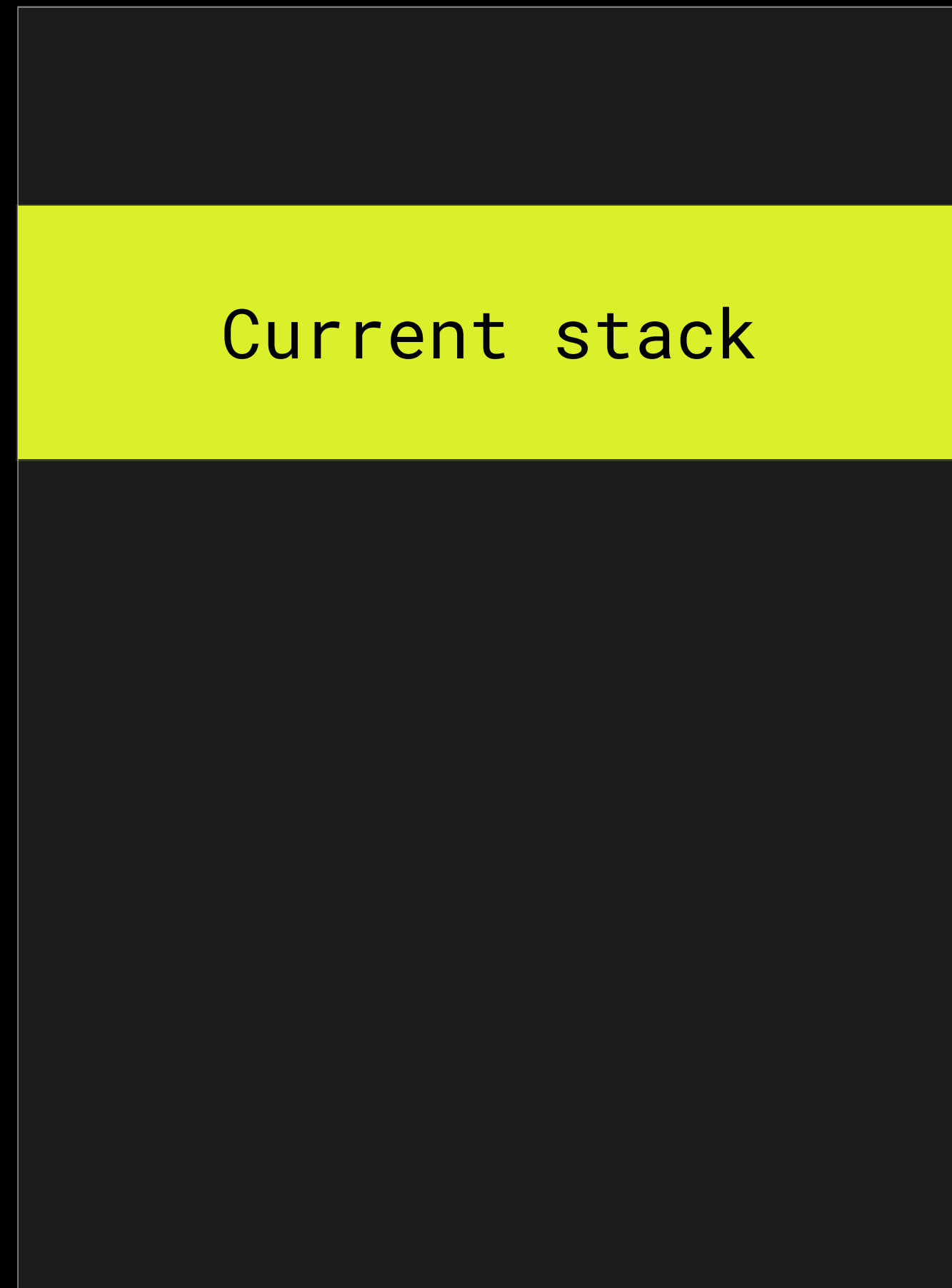


```
1 // The minimum size of stack used by Go code
2 stackMin = 2048
```

SEGMENTED STACK



CONTIGUOUS STACK





```
1 // Max stack size is 1 GB on 64-bit, 250 MB on 32-bit.
2 // Using decimal instead of binary GB and MB because
3 // they look nicer in the stack overflow failure message.
4 if goarch.PtrSize == 8 {
5     maxstacksize = 1000000000
6 } else {
7     maxstacksize = 250000000
8 }
```

EXAMPLE

Stack growth

Тем не менее, в целом, аллокации на стеке работают быстрее, чем в куче, потому что стек растёт и уменьшается не так часто, а сам алгоритм распределения данных на стеке очень прост и более дружелюбен для кэшей процессора

КРОМЕ ТОГО

- мы не грузим GC дополнительной работой
- стековую память не нужно освобождать по частям

Стек горютины фактически можно рассматривать как один блок памяти, поэтому он будет освобожден, как единое целое, при завершении работы горютины

 GC не занимается стеками горютин

ЗАЧЕМ ЭТО НУЖНО ЗНАТЬ?

EXAMPLE

Allocation effect 1

EXAMPLE

Allocation effect 2

EXAMPLE

Allocation effect 3

EXAMPLE

Loop allocations

КАК УМЕНЬШИТЬ КОЛИЧЕСТВО АЛЛОКАЦИЙ?

OBJECT POOL

**Набор инициализированных и готовых
к использованию объектов:**

- когда системе требуется объект,
он не создаётся, а берётся из пула
- когда объект больше не нужен, он не
уничтожается, а возвращается в пул

API



```
1 type Pool struct {  
2     New func() any  
3 }  
4  
5 func (p *Pool) Get() any // забирает объект из пула  
6 func (p *Pool) Put(x any) // кладет объект в пул
```

EXAMPLE

Pool

```
p1 := pool.Get()  
p2 := pool.Get()  
p3 := pool.Get()
```

Memory in use

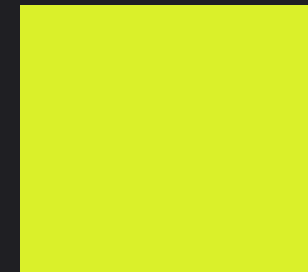


Memory pool

Garbage

```
p1 := pool.Get()  
p2 := pool.Get()  
p3 := pool.Get()  
pool.Put(p1)  
pool.Put(p2)
```

Memory in use



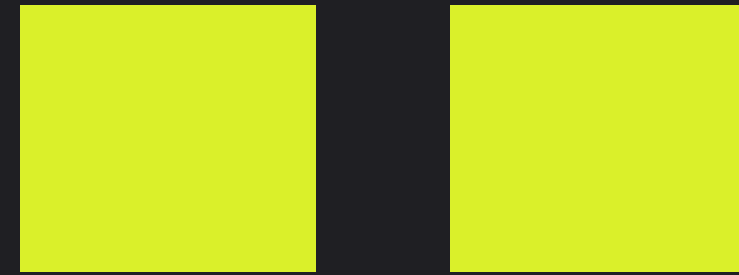
Memory pool



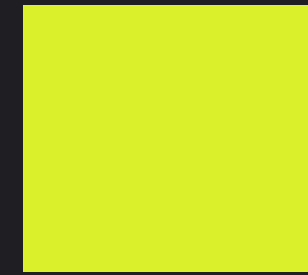
Garbage

```
p1 := pool.Get()  
p2 := pool.Get()  
p3 := pool.Get()  
pool.Put(p1)  
pool.Put(p2)  
p4 := pool.Get()
```

Memory in use



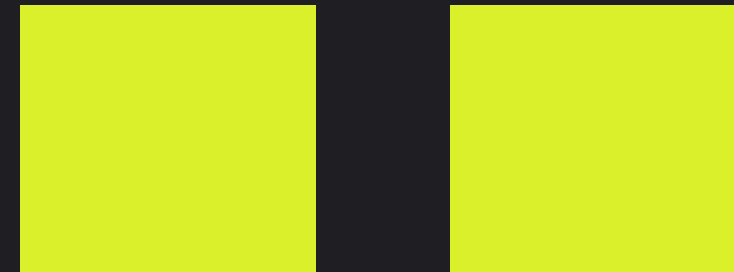
Memory pool



Garbage

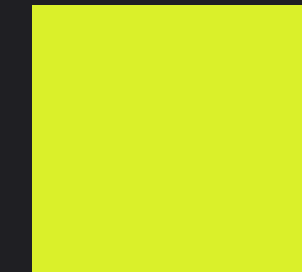
```
p1 := pool. Get()  
p2 := pool. Get()  
p3 := pool. Get()  
pool.Put(p1)  
pool.Put(p2)  
p4 := pool.Get()  
// a little later
```

Memory in use



Memory pool

Garbage



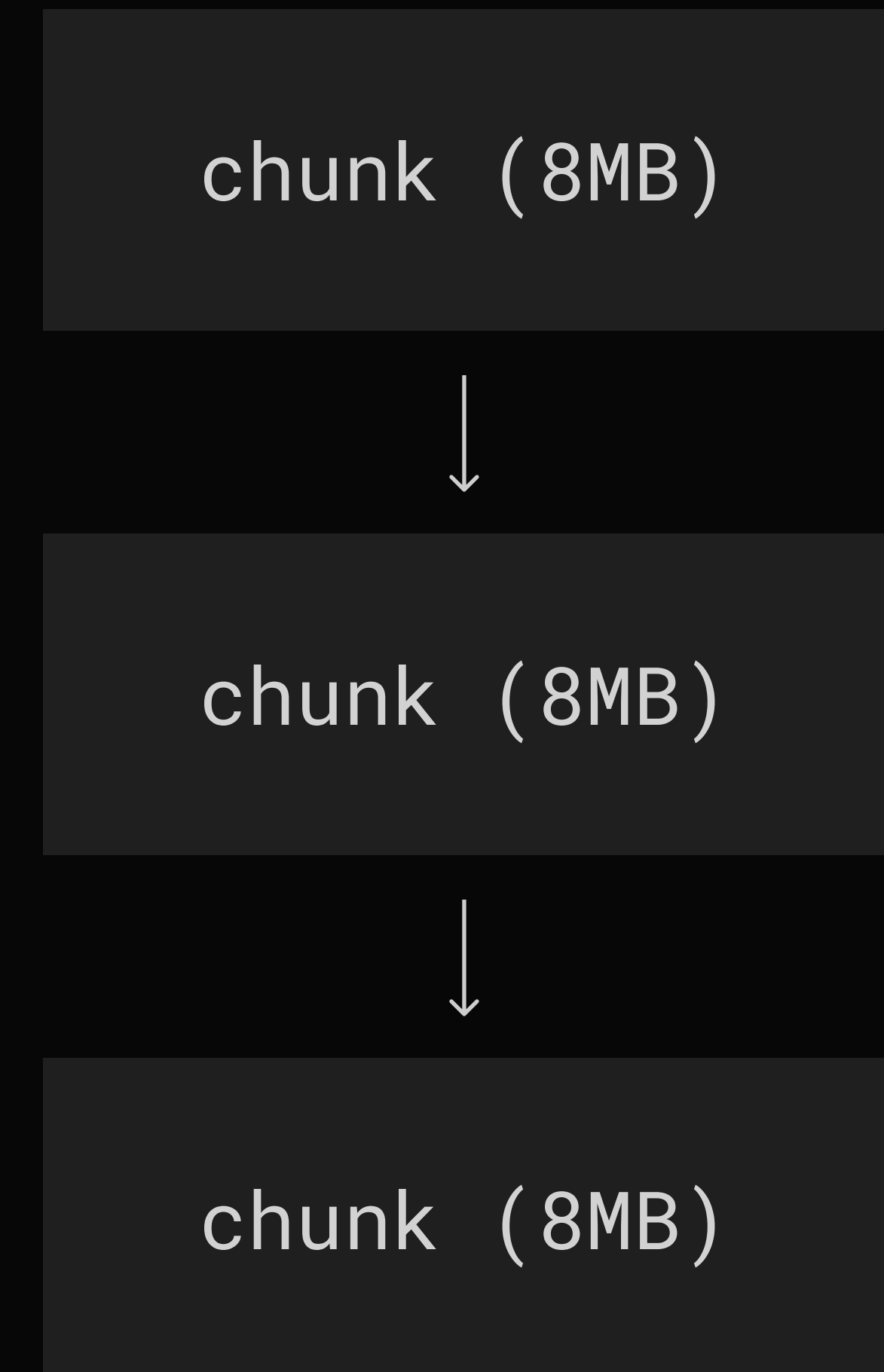
**КАК ЕЩЕ МОЖНО УМЕНЬШИТЬ
КОЛИЧЕСТВО АЛЛОКАЦИЙ?**

REGION-BASED MEMORY MANAGEMENT

АРЕНЫ

Арены, как правило, предназначены для батчевой обработки каких-либо данных.

Когда у нас в памяти много всего создается по очереди и мы хотим очистить все одним махом, не нагружая GC



EXAMPLE

Arena api

EXAMPLE

Arena problem 1

Строки и словари не получится создать в арене явно,
но тем не менее, строку все таки можно создать
при помощи пакета `unsafe`

EXAMPLE

Arena problem 2

EXAMPLE

Arena problem 3

Memory sanitizer нужен для того, чтобы найти использование неинициализированной памяти, а адрес **address sanitizer** следит за обращением к адресам, которые не доступны (работает на Linux)



```
1 $ go help build
2     ...
3     -msan
4         Link with C/C++ memory sanitizer support.
5     -asan
6         Link with C/C++ address sanitizer support.
7     ...
```

**В большинстве случаев читаемый и понятный код
будет лучшим решением, чем оптимизированный,
но более трудный для понимания**

EXAMPLE

Big allocations

ПОЖАЛУЙСТА, ЗАПОЛНИ ОПРОС О ЗАНЯТИИ

Ссылка в чате и в группе участников

