





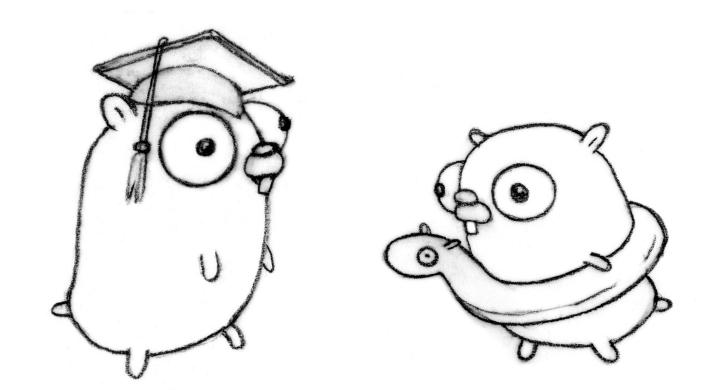




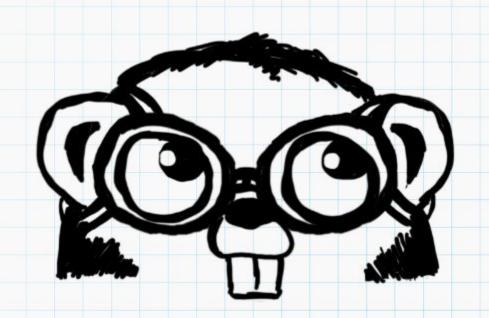


Некоторые другие мои проекты

- https://github.com/go-toolsmith.
- https://github.com/Quasilyte/go-consistent
- https://github.com/Quasilyte/go-namecheck
- https://speaking-clubs-nizhny.github.io
- https://speaking-clubs-kazan.github.io



Into Go from the inside



"From the inside" подход

Вы узнаете некоторые особенности внутреннего устройства Go, далеко не все из которых являются чем-то, за что вы могли бы его полюбить.

Чем лучше вы знаете какую-то технологию, тем отчётливее видны её недостатки.

Часть 1

Эффективное использование структур данных

{Интерфейсные значения}

Особенности полиморфизма в Go

Интерфейсы и реализации

```
type Stringer interface {
    String() string
type point struct { x, y float64 }
func (p point) String() string {
    return fmt.Sprintf("<%d, %d>", p.x, p.y)
```

I { itab; data }

Titab T

For I

itab хранит данные о динамическом типе
I - статический тип интерфейсного значения
T - обёрнутый конкретный тип

itab

```
type itab struct {
    itype *interfaceType
    dtype *typeInfo
    hash uint32 // Для type switch
type interfaceType {
   pkg string
    typ *typeInfo
```

type T struct {} type I interface {...}

var a *T = new (T) same
var b I = new (T) expr

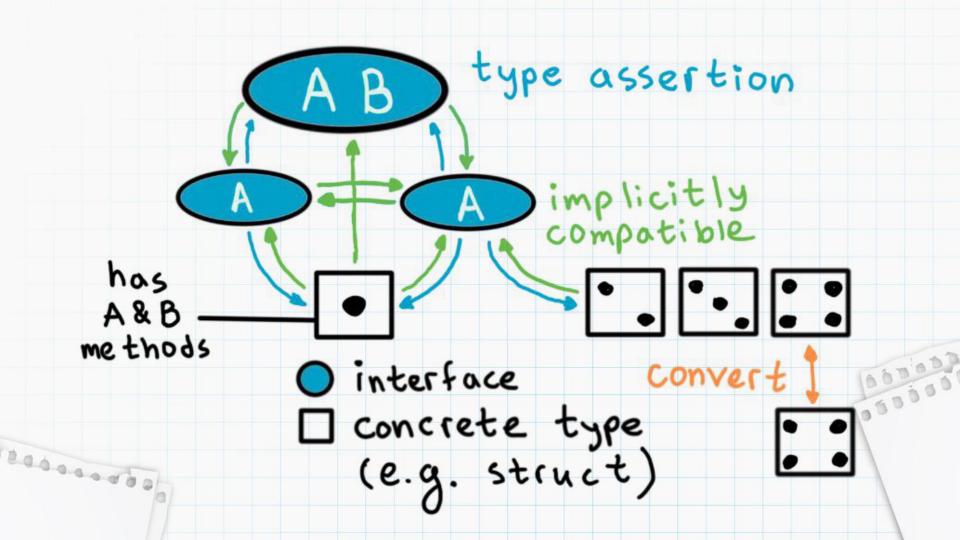
200000000

000000

type T struct {} type I interface { ... } carries no itab var a *T = new(T) var b I = new(T) polymorphic will be boxed

ь - интерфейсное значение

200000000



Пустой интерфейс

Особое значение в Go имеет пустой интерфейс, interface{}.

Любое значение может быть неявно преобразовано к interface{}, но не наоборот. Для обратного преобразования используется type assertion.

Неявный (implicit) boxing

```
var globalX interface{}
func int2boxed(x int) {
    // х преобразуется в интерфейсное
    // значение при присваивании.
    // Каждый раз выделяется память в куче.
    globalX = x
```

Выделение памяти

До Go 1.4, интерфейсные значения оптимизировались при sizeof(T)<=sizeof(word). Теперь внутри всегда указатель.

См. https://golang.org/issue/17725 для подробностей об оптимизациях операции выделения интерфейсного значения.

Type assertion: I->T

```
var iface interface{} = int32(10)
a, isInt := iface.(int)
fmt.Println(a, isInt) // => 0, false
b, isInt32 := iface.(int32)
fmt.Println(b, isInt32) // \Rightarrow 10, true
fmt.Println(iface.(int32)) // => 10
```

Type assertion: I->L

```
type I1 interface {
   Method1()
   Method2()
type I2 interface { Method1() }
type I3 interface { Method1() }
// I1 замещает I2 и I3.
// I2 может замещать I3, и наоборот.
```

Interface -> Interface

Преобразование из интерфейса в интерфейс может требовать дополнительных вычислений при первом преобразовании так как Go не хранит все {itype, dtype} комбинации.

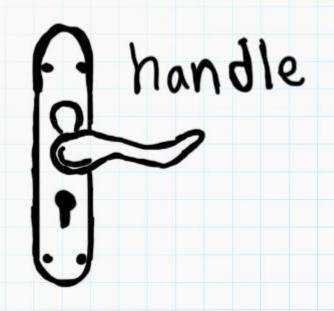
Таблицы для этих типов достраиваются во время выполнения, по мере необходимости.

{Структуры данных}

Высокоуровневый обзор встроенных в Go структур данных

Структуры данных в Go

- Maccub (array)
- Слайс / динамический массив (slice)
- Строка (string)
- Словарь / ассоциативный массив (тар)
- Канал (chan)



200000000

Handle - структура, которая содержит указатель на данные, но не сами данные.

Структуры данных в Go

array	Value тип
slice	Handle к значению
string	Immutable handle к значению
map	Ссылочный тип
chan	Ссылочный тип

Структуры данных в Go

sizeof([N]T)	sizeof(T) * N
sizeof([]T)	24 (on AMD64), 3 words
sizeof(string)	16 (on AMD64), 2 words
sizeof(map[K]V)	8 (on AMD64), 1 word
sizeof(chan T)	8 (on AMD64), 1 word

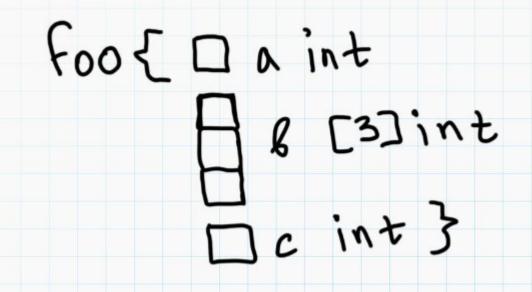
string != immutable []byte

```
type string struct
    data *byte
    len int
type byteSlice struct
    data *byte
    len int
    cap int
```

Слайс (slice)

Динамически растущий, мутабельный массив.

C#: List, Java: ArrayList, C++: std::vector



sizeof(foo): sizeof(int) * 5

Memory used: sizeof(int) * 5

200000000

Foo { Daint | B data Oc int } & cap sizeof(foo): sizeof(int) * 5 Memory used: sizeof(int) * 5 + sizeof(int) * 3

200000000

range по массиву

```
var ops[256]operation
// Копирует массив дважды.
for , op := range ops {
    if op.enabled {
        op.fn()
```

range по массиву

```
var ops[256]operation
// Копирует массив только один раз.
for , op := range &ops {
    if op.enabled {
        op.fn()
```

{Классы памяти}

Где могут располагаться локальные данные программы

Статическая память (static)

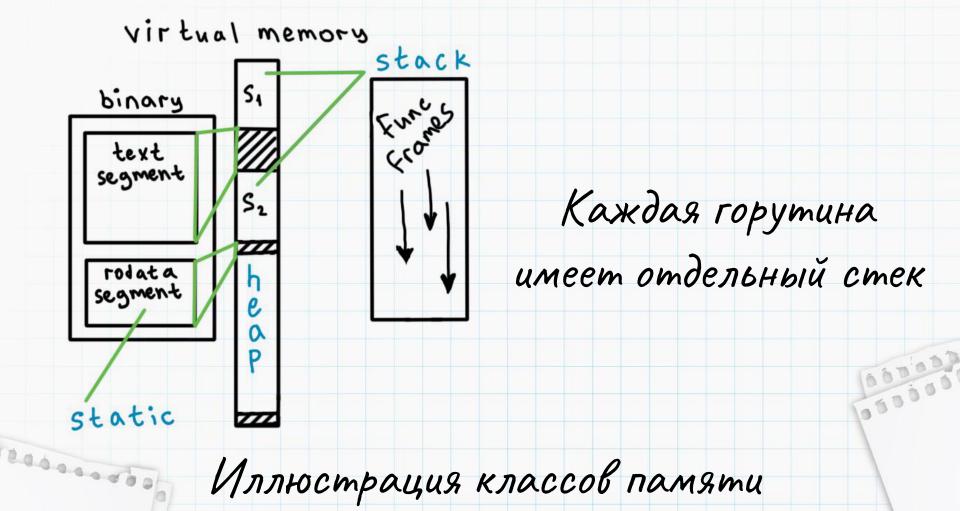
- Никогда не очищается
- Не требует выделения (выделена заранее)
- Глобальные переменные
 - Инициализация внутри package init
- Так называемые statictmp значения
 - Не требуют инициализации

Стековая память (stack)

- Очищается при возврате из функции
- Выделяется смещением SP регистра
- Локальные переменные
- Входные и выходные параметры функции
- Память под non-escaping данные

Куча (heap)

- Очищается сборщиком мусора
- Выделяется менеджером памяти
- Память под escaping данные



Стековый кадр (фрейм)

Фрейм является хранилищем для локальных данных, параметров и результатов функции.

System stack

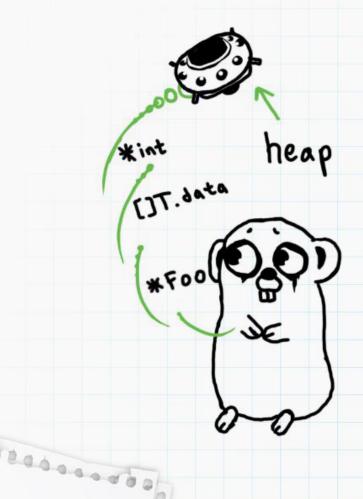
Горутины в Go не используют "системный стек". Исключение runtime (см. функцию systemstack).

Stack vs Heap

Аллокация на стеке всегда предпочтительна и не добавляет работы сборщику мусора.

Выделение в куче

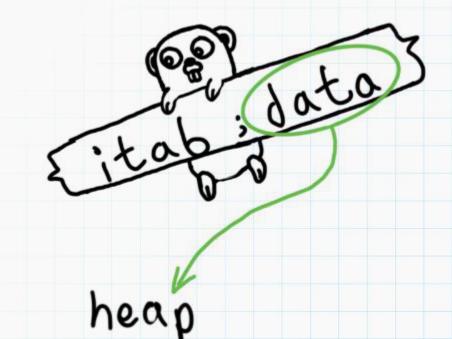
Когда объекты не размещаются на стеке и нуждаются в присмотре со стороны сборщика мусора



Данные, хранимые по *Нелокальным* указателям, размещаются в куче 550000



Крупные (~64 КВ) объекты всегда размещаются в куче



200000000

Данные интерфейсного значения, как правило, выделяются в куче

Slice := make ([]int(x))

Если размер создаваемого объекта неизвестен на этапе компиляции, аллокация на стеке невозможна.

{Escape analysis}

Обзор анализа указателей

Явное выделение памяти

```
func noAlloc() int {
    x := new(int) // Указатель на х локален
    return *x
func alloc() *int {
    x := new(int)
    return x // x "убегает"
```

"Убегающие" указатели

Основной компонент компилятора, который определяет является ли указатель локальным или нет, называется escape analysis.

Данный анализ пытается найти те объекты, указатели на которые не покидают фрейма, на котором они определены.

Escape analysis (почти) работает

Спецификация языка не регламентирует как и где выделяется память ни для одной из языковых конструкций.

В идеальном мире в "кучу" попадает только то, что должно туда попадать для корректности программы.

Просмотр результатов escape analysis

```
$ go tool compile -m e.go
e.go:3:6: can inline NoAlloc
e.go:8:6: can inline Alloc
e.go:4:10: NoAlloc new(int) does not escape
e.go:9:10: new(int) escapes to heap
```

Does not escape 🖭

Данные могут быть размещены в стеке. "Время жизни" привязано к фрейму вызова.

Escapes to heap 🧐

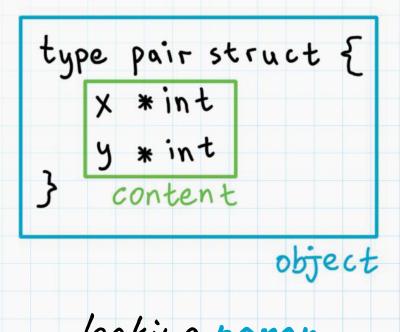
Данные будут размещены в куче. "Время жизни" определяется во время выполнения, сборщиком мусора.

Leaking param 嘚

Объект-параметр будет выделен в куче в месте вызова.

Leaking param content 💖

Данные внутри объекта-параметра будут выделены в куче в месте вызова.



leaking param leaking param content

200000000

Только 2 уровня гранулярности

```
type pair struct{ x, y *int }
var sink *int
func tooDumb() {
    p := pair{x: new(int), y: new(int)}
    sink = p.x // Только одно поле "убегает"
// new(int) escapes to heap (2 pasa)
```

Самоприсваивание

```
type box struct{ data *byte }
func dumb(b *box) {
   *b = *b
// leaking param content: s
```

Самоприсваивание слайса

```
type object struct
    slice1 []int
    slice2 []int
func selfAssignSlicing(o *object) {
    o.slice1 = o.slice2[:]
// ignoring self-assignment
```

Самоприсваивание слайса

```
type object struct
   slice []int
   arr [10]int
func selfAssignSlicing(o *object) {
   o.slice = o.arr[:]
// leaking param: o
// o.arr escapes to heap
```

```
type box struct{ data *byte }
func dumber() {
    b := new(box)
    b.data = new(byte)
  new(byte) escapes to heap
```

```
type box struct{ data *byte }
func worksFine() {
    var b box
    b.data = new(byte)
```

```
type box struct{ data *byte }
func stillDumb() {
    var b box
    b2 := &b
    b2.data = new(byte)
  new(byte) escapes to heap
```

```
type stack struct { elems []int }
func (st *stack) push(v int) {
    st.elems = append(st.elems, v)
// leaking param content: st
```

Повторные присваивания

Escaped

```
var sink *int
func duuuubm() {
    a := new(int) // Убегает в кучу
    a = new(int) // Тоже размещается в куче
    a = \text{new(int)} // Заслуженно идёт в heap
    sink = a
  new(int) escapes to heap (3 pasa!)
```

Indirect call

```
type fooer interface{ Foo(xs []int) }
type myFooer struct{ int }
func (f *myFooer) Foo(xs []int) {}
func alsoDumb(f fooer, xs []int) {
   f.Foo(xs)
// leaking param: f
// leaking param: xs
```

```
if indirect {
        // We know nothing!
        // Leak all the parameters
        for , arg := range args {
                e.escassignSinkWhy(call, arg,
                if Debug['m'] > 3 {
                        fmt.Printf("%v::escca
```

cmd/compile/internal/gc/esc.go



Иногда данные размещаются в куче даже тогда, когда стек был бы более оптимальным выбором

go build -gcflags="-m=2".

Флаг - т может иметь значение от 1 до 4, определяя количество информации об оптимизациях.

Пример с -m=2

```
func leakInt(x *int) *int {
    alias := x
    return alias
// leaking param: x to result ~r1 level=0
     from alias (assigned) at e.go:4:8
// from ~r1 (return) at e.go:5:2
```

{string}

Оптимизация коротких строк в Go

strings.Index vs bytes.Index

```
var haystack = bytes.Repeat([]byte("a"), 100)
var needle = "aaa"
// (A)
strings. Index (string (haystack), needle)
// (B)
bytes.Index(haystack, []byte(needle))
```

strings.Index vs bytes.Index

```
StringsIndex-8 73.3 ns/op 112 B/op
BytesIndex-8 15.1 ns/op 0 B/op
```

Даже если string(b) не покидает фрейма, выделение будет происходить в куче, если длина слайса превышает длину "малого буфера" (32 байта).

Short (local) string concatenation

```
func concatLen(x, y string) int {
    result := x + y
    return len(result)
// Когда len(x)+len(y)<=32, динамической
  аллокации под result происходить не будет.
   Go выделяет маленький буфер на стеке
// для результата локальных конкатенаций.
```

{map}

Особенности встроенного типа тар в Go

map[K]V trivia

- Хеш-таблица
- Нельзя предоставить свою хеш-функцию
- Недетерменированный порядок обхода
- Не синхронизирована (NTS)
- Нельзя брать адрес элемента внутри тар
- delete(m, k) не освобождает память

Fast версии map

Существуют "_fast" версии операций над тар, когда удовлетворены определённые условия.

Fast map

- Размер ключей не превышает 128 байт
- Размер значений не превышает 128 байт
- Специализация для ключа uint32/int32, uint64/int64, string

Хеширование ключа

Иногда выгоднее использовать uint32/uint64 ключ и хешировать объекты своим алгоритмом.

len(m) < 10

Для очень маленьких наборов эффективнее использовать слайс и линейный поиск.

Ключи типа byte/int8/etc

Массив вида [256]Т будет намного эффективнее, чем map[byte]Т.

map[T]bool vs map[T]struct{}

Для set-подобного map немного эффективнее иметь struct{} в качестве типа-значения.

Optimized: очистка тар

```
// Очистить мар, переиспользовать память.
// https://golang.org/cl/110055.
for k := range m  {
    delete(m, k)
// Очистить мар без переиспользования памяти.
m = make(map[K]V)
```

Optimized: map append

```
// Вместо 2 mapaccess к m[k] будет только 1.
// <a href="https://golang.org/cl/100838">https://golang.org/cl/100838</a>.
m[k] = append(m[k], v)
// Код ниже не оптимизируется.
s := m[k]
m[k] = append(s, v)
```

Optimized: map append

```
// Не оптимизируется, если в выражении,
// которое вычисляет ключ, есть побочные
// эффекты (или вызов любой функции).
m[getKey(x)] = append(m[getKey(x)], v)
   Вынесите вычисление ключа во
// временную переменную.
k := getKey(x)
m[k] = append(m[k], v)
```