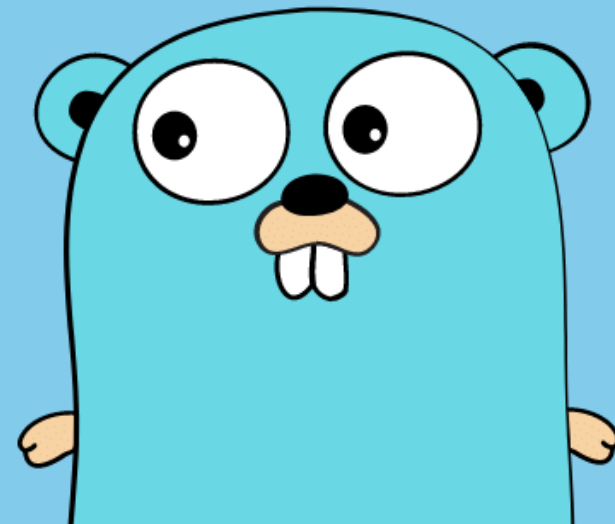


# Nebenläufigkeit in Go

Till Burdorf



# Agenda

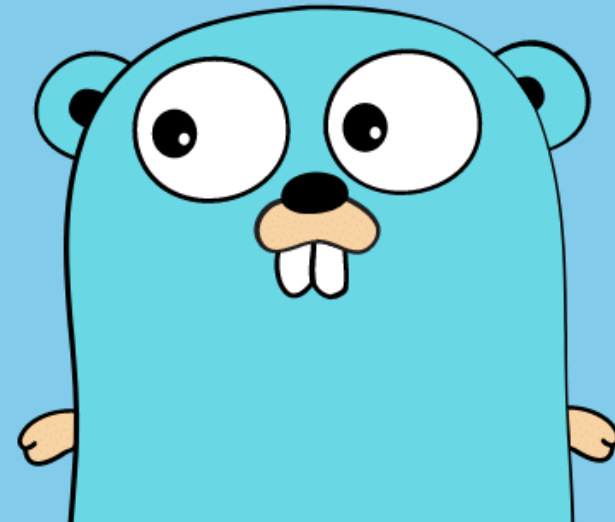
## 1. Grundlagen der Nebenläufigkeit in Go

- Go-Routinen
- Channels
- Select
- Sync-Package
- Waitgroups

## 2. Implementierung

- Architektur
- Tests & Benchmarks

# Grundlagen der Nebenläufigkeit in GO



# Go-Routines

## Definition

- leichte, nebenläufig ausgeführte Codeeinheiten
- nicht immer echt parallel

## Verwaltung von Go-Routinen

- Durch GO Runtime und Scheduler

## Erstellung von Go-Routinen

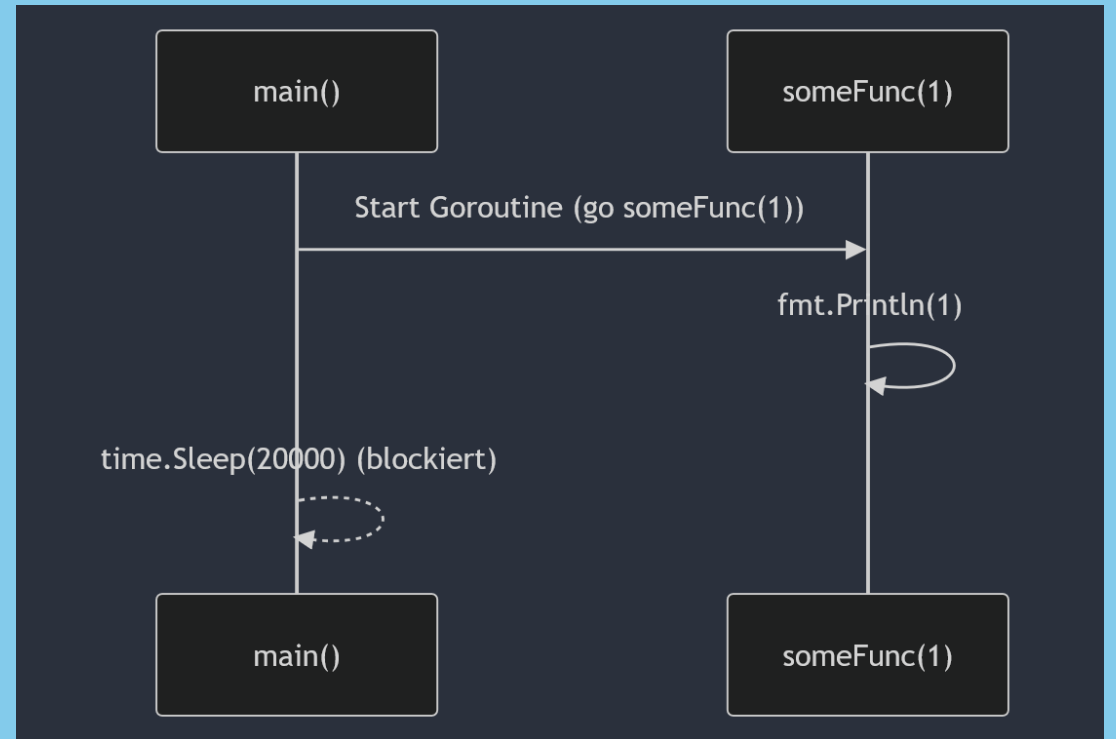
- Schlüsselwort: go
- asynchron

# OS-Thread vs Go-Routine

	OS-Thread	Go-Routine
Stack Management	feste Größe	dynamisch
Scheduling	N:N scheduling	M:N scheduling
Concurrency Model	Verwendung von Shared Memory mit Locks und Mutex	Channels ermöglichen einfache Kommunikation und Synchronisation -> Vermeiden Deadlocks und Race Conditions
Performance	schwergewichtig, hoher Overhead durch Kontextwechsel, begrenzte Skalierbarkeit bei vielen Threads	leichtgewichtig, effiziente Planung durch Go-Runtime, hohe Skalierbarkeit und Ressourcennutzung

# Go-Routines am Beispiel

```
1 func someFunc(input int) {  
2     fmt.Println(input)  
3 }  
4  
5 func main() {  
6     go someFunc(1)  
7     time.Sleep(20000)  
8 }
```



„Don't communicate by sharing memory, share memory by communicating“

# Channels

## Definition

- Kommunikationsmittel, die es Go-Routinen ermöglichen, sicher und synchron Daten auszutauschen
- Kommunikation zwischen Go Routinen ohne Shared Memory

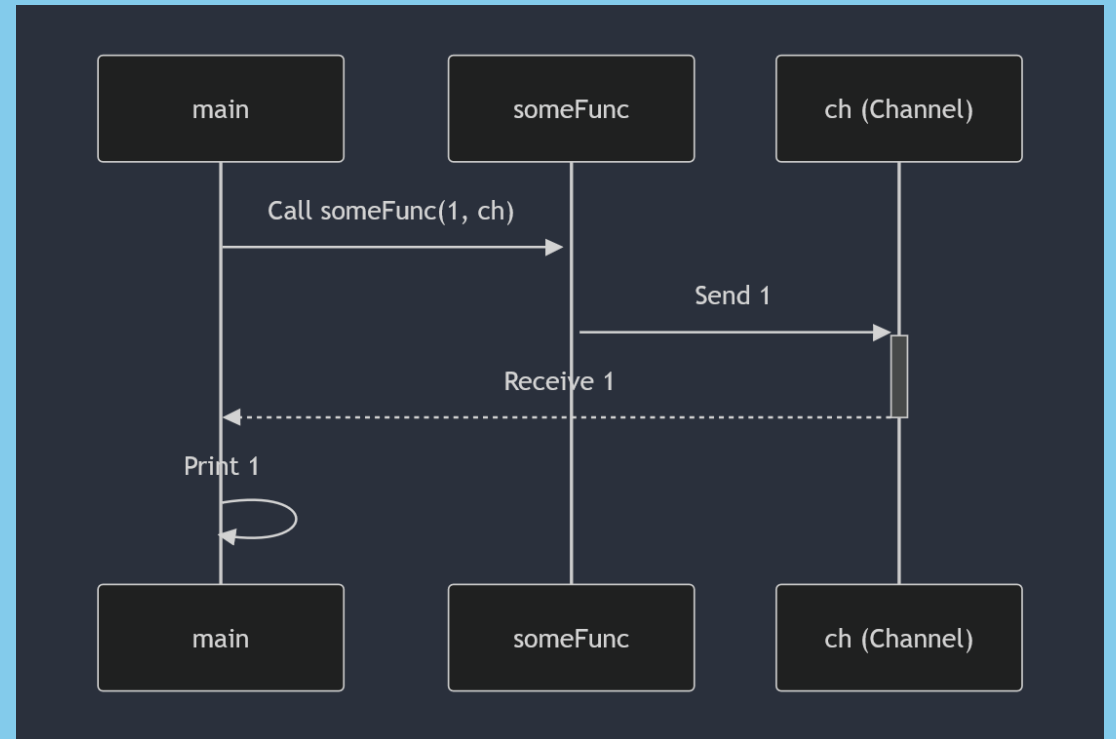
## Unbuffered vs Buffered

- Unbuffered: Blockierend
- Buffered: Blockierend bei vollem Puffer



# Channels am Beispiel

```
1 func someFunc(input int, ch chan int) {  
2     // write input into the Channel  
3     ch <- input  
4 }  
5  
6 func main() {  
7     // initiate a Channel  
8     ch := make(chan int)  
9  
10    // start Go Routine  
11    go someFunc(1, ch)  
12    // read the data from the channel into chContent  
13    chContent := <- ch  
14    fmt.Println(chContent)  
15 }
```



# Select

- **Definition**

- ermöglicht es gleichzeitig auf mehrere Kanaloperationen zu warten
- blockiert bis eine Operation ausgeführt wird

- **Deadlocks**

- Timeout und Default können festgelegt werden
- verhindert die Blockierung des Programmes

# Select am Beispiel

```
1 func someFunc(input int, ch chan int){
2     ch <- input
3 }
4
5 func main() {
6     ch1 := make(chan int)
7     ch2 := make(chan int)
8
9     go someFunc(1, ch1)
10    go someFunc(2, ch2)
11
12
13    select {
14    case msg1 := <-ch1:
15        fmt.Println(msg1)
16    case msg2 := <-ch2:
17        fmt.Println(msg2)
18    case <-time.After(3 * time.Second):
19        fmt.Println("Timeout reached!")
20    }
21 }
```

- someFunc sendet an unterschiedliche Channels
- select führt den Fall aus, der zuerst eintritt
- zufällige Wahl bei gleichzeitiger Bereitstellung
- timeout nach 3 Sekunden

# sync-package

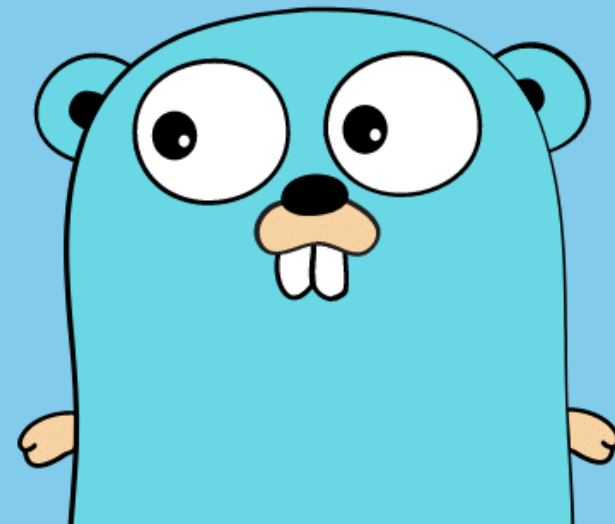
- **sync** bietet grundlegende Synchronisationsprimitiven
- enthält Mechanismen wie z.b. **Mutex**
- die Typen **Once** und **WaitGroup** sind enthalten.
- die meisten Synchronisationsmechanismen sind für niedrigschwellige Bibliotheksroutinen gedacht
- höherstufige Synchronisation sollte über Kanäle und Kommunikation erfolgen

# Waitgroups

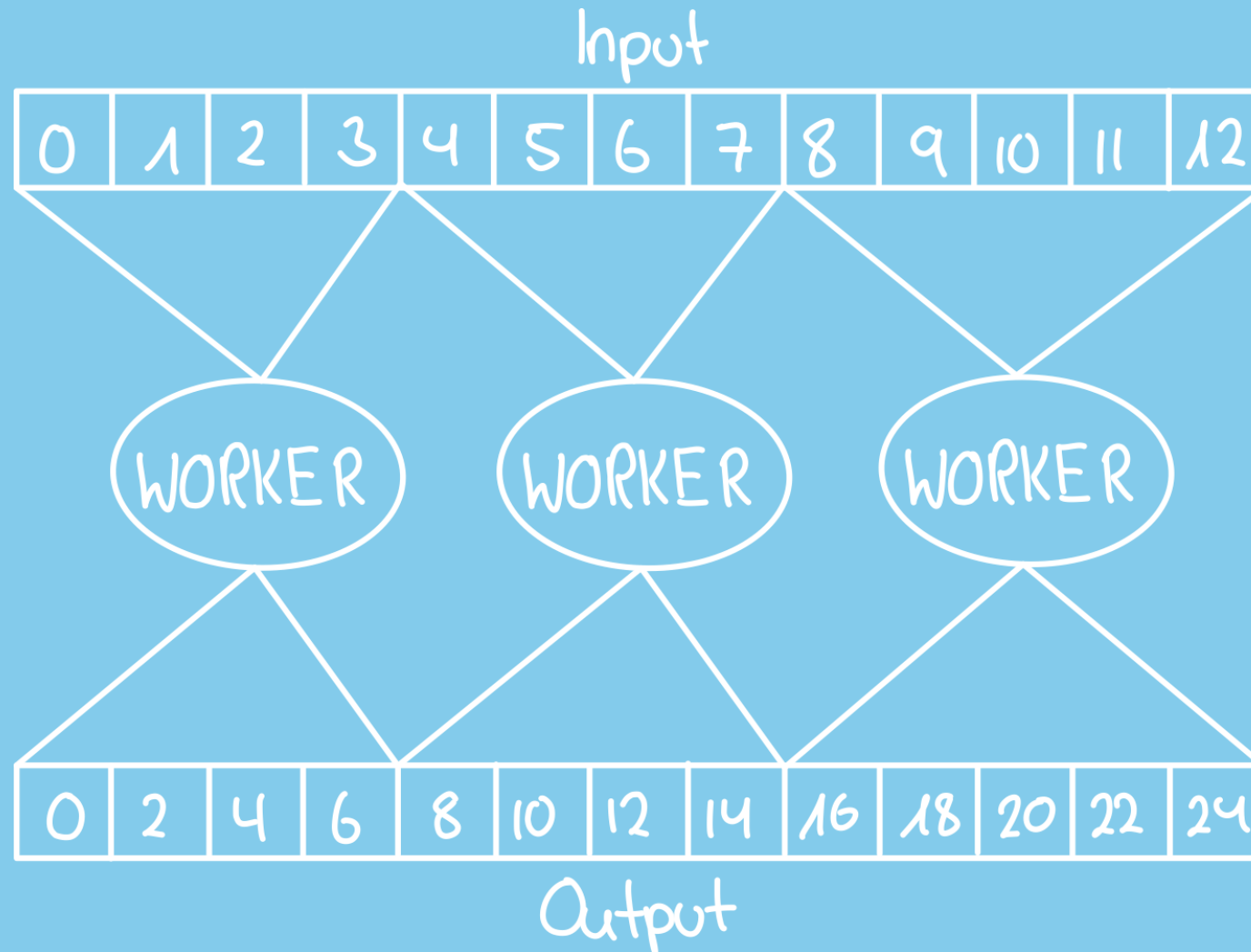
```
1 func someFunc(input int, wg *sync.WaitGroup) {  
2     defer wg.Done()  
3     fmt.Println(input)  
4 }  
5  
6 func main() {  
7     var wg sync.WaitGroup  
8     wg.Add(1)  
9     go someFunc(1, &wg)  
10    wg.Wait()  
11 }
```

- erstellt eine Waitgroup
- wg.Add(1) erhöht wg
- defer wg.Done() reduziert wg
- wg.Wait wartet bis wg 0 ist

# Implementierung



# Architektur: parallelMap()



# Architektur: parallelReduce()

