# Dynamic Analysis of Concurrent Go-Programs Bachelorarbeit

Erik Kassubek

Institut für Informatik Albert-Ludwigs-Universität Freiburg

15.02.2023

```
func main() {
  var m sync. Mutex
 go func() {
   m. Lock()
   a() // kritischer Abschnitt
   m. Unlock()
  }()
 m. Lock()
 b() // kritischer Abschnitt
 m. Unlock()
```

```
func main() {
  var m sync. Mutex
 go func() {
   m. Lock()
   a() // kritischer Abschnitt
   m. Unlock ()
  }()
 m. Lock()
 b() // kritischer Abschnitt
 m. Unlock()
```

```
func main() {
  var m sync. RWMutex
  go func() {
    m. RLock()
    read()
    m. RUnlock()
  }()
  go func() {
    m. RLock()
    read()
    m. RUnlock()
  }()
  m. Lock()
  write()
  m. Unlock()
```

```
func main() {
 m sync. Mutex
 n sync. Mutex
 go func() {
   m. Lock() // 1
n. Lock() // 2
    n. Unlock()
   m. Unlock()
  }()
 n.Lock() // 3
 m. Lock () // 4
 m. Unlock()
 n. Unlock()
```

```
func main() {
 m sync. Mutex
 n sync. Mutex
 go func() {
   m. Lock() // 1
n. Lock() // 2
    n. Unlock()
   m. Unlock()
  }()
 n.Lock() // 3
 m. Lock() // 4
 m. Unlock()
 n. Unlock()
```

```
func main() {
  var m sync. Mutex
 m. Lock() // 1
 m. Lock() // 2
```

#### Channel - Unbuffered

```
func main() {
    c := make(chan int)

    go func() {
        c <- 1
    }()
    <- c
}</pre>
```

#### Channel - Unbuffered

```
func main() {
   c := make(chan int)

   go func() {
      c <- 1
   }()
   <- c
}</pre>
```

```
func main() {
  c := make(chan int)
  go func() { c <- 1 // 1
  go func() {
<- c // 2
```

#### Channel - Buffered

```
func main() {
 c := make(chan int, 2)
 d := make(chan int)
 go func() {
   c < -1 // 1
   c < -1 // 2
   d <- 1 // 3
 <- d // 4
 <- c // 5
<- c // 6
```

#### Channel - Buffered

```
func main() {
 c := make(chan int, 2)
 d := make(chan int)
 go func() {
   c < -1 //1
   c < -1 // 2
   d < -1 // 3
 <- c // 5
<- c // 6
```

```
func main() {
   c := make(chan int, 2)
   d := make(chan int)
   go func() {
  c <- 1 // 1
d <- 1 // 2
<- d // 3 
<- c // 4 
<- c // 5
```

#### Channel - Close

- Schließt Channel ⇒ keine weiter Kommunikation möglich
- Send auf geschlossenem Channel ⇒ Laufzeitfehler

#### Channel - Close

- Schließt Channel ⇒ keine weiter Kommunikation möglich
- Send auf geschlossenem Channel ⇒ Laufzeitfehler

```
func main() {
  c := make(chan int)
  go func() {
    c <- 1 // 1
  go func() {
  <- c // 2
}()
close(c) // 3
```

#### Channel - Select

- Wartet gleichzeitig auf mehrere Channel-Operationen
- Erste ausführbare Funktion wird ausgeführt
- Wenn mehrere gleichzeitig  $\Rightarrow$  Zufälliger Case
- Ohne Default ⇒ blockiert

```
go func() {
    select {
        case c <- 1:
            func1()
        case a := <- d:
            func2(a)
        default:
            func3()
    }
}()</pre>
```

## Analyse

- Entwicklung und Implementierung eines Detektors zur
  - Erkennung von problematischen Situationen
  - Analyse von problematischen Situationen

# Analyse

- Entwicklung und Implementierung eines Detektors zur
  - Erkennung von problematischen Situationen
  - Analyse von problematischen Situationen
- Dynamische Analyse
  - Instrumentierung
  - Programm (mehrfach) ausführen
  - Verhalten aufzeichnen ⇒ Trace
  - Trace analysieren

#### Trace

- Speichert Ablauf der notwendigen Informationen
- Ein Trace pro Routine
- Ermöglicht Rekonstruktion des Programmablaufs

## Instrumentierung

- Veränderung des Programmcodes
- Ersetze Mutexe/Channel durch eigene Objekte
- Funktionen auf Objekten:
  - Ausführung der eigentlichen Operation
  - Aufzeichnung der Operation
- Aufzeichnung von Fork
- Aufzeichnung / Kontrolle über Select

# Instrumentierung - Select

```
go func() {
    select {
        case <- c:
            func1(a)
        case d <- 1:
            func2()
      }
}()</pre>
```

## Instrumentierung - Select

```
switch goChanFetchOrder[1] {
case 0:
  select {
  case <-c.GetChan():</pre>
    func1(a)
  case <-time. After(2 * time. Second):</pre>
     . . . .
case 1:
  select {
  case d < -1:
    func2()
  case <-time. After(2 * time. Second):</pre>
     . . . .
default:
```

## Instrumentierung

- Funktionen in Package implementiert
- Automatisierte Ersetzung im Programmcode
  - Traversierend des AST
  - Veränderung des AST wenn notwendig
- Erzeugung einer neuen Main-Datei zur Ausführung

## Programm ausführen

- Mehrfache Ausführung für verschiedene Select-Pfade
- Zufällige Wahl der Pfade (ohne Doppelung)
- Analyse nach jeder Ausführung
- Konsolidierung der Ergebnisse am Ende
- Automatischer Abbruch wenn Laufzeit zu lange

## Analyse - Mutexe

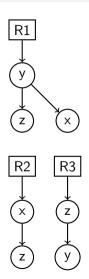
- Suche nach doppeltem Locking
  - Lock-Operation als letztes Element in Trace
  - Traversiere Trace rückwärts
  - Wenn Lock vor Unlock auf selben Mutex  $\Rightarrow$  doppeltes Locking
  - Kein Deadlock wenn beide RLock

## Analyse - Mutexe

- Suche nach zyklischem Locking
  - Aufbau von Lock-Bäumen
  - Suchen nach Zyklen in Lock-Bäumen

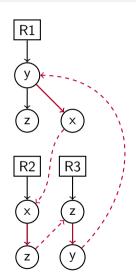
#### Detektion von Deadlocks: Lock-Bäume

```
func lockTree(){
                              // R2
  var x,y,z sync. Mutex
                           go func(){
                                 x.Lock()
 // R1
                                 z.Lock()
 go func(){
                                 z. Unlock()
    y.Lock()
                                 x. Unlock()
    z.Lock()
    z. Unlock()
    x.Lock()
                               // R3
    x. Unlock()
                               go func(){
    y. Unlock()
                                 z.Lock()
                                 y.Lock()
                                 y. Unlock()
                                 z. Unlock()
```



#### Detektion von Deadlocks: Lock-Bäume

```
func lockTree(){
                               // R2
  var x,y,z sync. Mutex
                               go func(){
                                 x.Lock()
                                 z.Lock()
     R1
 go func(){
                                 z. Unlock()
    y.Lock()
                                 x. Unlock()
    z.Lock()
    z. Unlock()
    x.Lock()
                               // R3
    x. Unlock()
                               go func(){
    y. Unlock()
                                 z.Lock()
                                 y.Lock()
                                 y. Unlock()
                                 z. Unlock()
```



## Analyse - Mutex

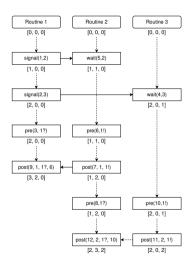
- Zyklus nur gültig wenn:
  - keine zwei R-Lock hintereinander
  - Locks in Zyklus dürfen keine gemeinsamen Vorfahren haben, außer beide Vorfahren sind RLock

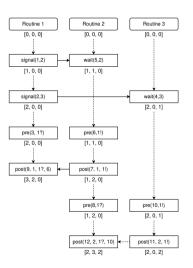
- Suche nach potenziellem Ablauf mit
  - Send/Receive ohne Kommunikationspartner
  - potenzielles Send auf geschlossenem Channel

- Berechne Pre- und Post-Vectorclocks
- Bestimme vectorclock-annotated Trace
- Bestimme potenzielle Kommunikationspartner
- Betrachte potenzielle Abläufe
- Suche nach Send/Receive ohne Kommunikationspartner und Send auf Closed

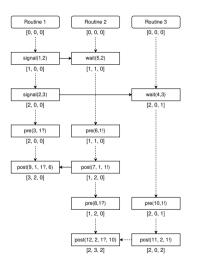
```
func main() {
 x := make(chan int)
 go func() {
  x < -1 // 1
  <- x // 2
 go func() {
  x <- 1 // 3
 <-x // 4
```

```
\begin{split} &[[signal(1,2), signal(2,3), pre(3,1?), post(9,1,1?,6)] \\ &[wait(5,2), pre(6,1!), post(7,1,1!), pre(8,1?), post(12,2,1?,10)] \\ &[wait(4,3), pre(10,1!), post(11,2,1!)]] \end{split}
```





$$\begin{split} & [[^{[2,0,0]}x?^{[3,2,0]}] \\ & [^{[1,1,0]}x!^{[1,2,0]},^{[1,2,0]}x?^{[2,3,2]}] \\ & [^{[2,0,1]}x!^{[2,0,2]}]] \end{split}$$



$$\begin{split} & [[^{[2,0,0]}x?^{[3,2,0]}] \\ & [^{[1,1,0]}x!^{[1,2,0]},^{[1,2,0]}x?^{[2,3,2]}] \\ & [^{[2,0,1]}x!^{[2,0,2]}]] \end{split}$$

• Für Operation ohne Post: Post-VC: [max, ..., max]

- x ist Ursache von y wenn
  - $x \to y \Leftrightarrow VC(x) < VC(y) \Leftrightarrow \forall z (VC(x)_z \le VC(y)_z) \land \exists z' (VC(x)_{z'} < VC(y)_{z'})$
- x ist nebenläufig/unvergleichbar mit y wenn
  - $x||y \Leftrightarrow VC(x) \not\leq VC(y) \Leftrightarrow VC(x) \not< VC(y) \land VC(y) \not< VC(x)$

- Potenzielle Kommunikationspartner auf ungebufferten Channels:
  - Paar von Send-Receive auf selbem Channel
  - Pre- oder Post-Vectorclock unvergleichbar
  - Keine gemeinsamen gehaltenen Mutexe bei Ausführung

- Potenzielle Kommunikationspartner auf ungebufferten Channels:
  - Paar von Send-Receive auf selbem Channel
  - Pre- oder Post-Vectorclock unvergleichbar
  - Keine gemeinsamen gehaltenen Mutexe bei Ausführung
- Potenzielle Kommunikationspartner auf gebufferten Channels:
  - Paar von Send-Receive auf selbem Channel
  - $\#s_{<} \leq \#r_{<} + \#r_{\lessgtr}$
  - $\#s_{<} + \#s_{\lessgtr} \ge \#r_{<}$

```
func main() {
 c := make(chan int, 5)
 go func() {
   c < -1 // 1
  c <- 1 // 2
c <- 1 // 3
 }()
 go func() {
  c <- 1 // 4
 }()
 <- c
 <- c // 6
 <- c
```

$$\begin{split} & \big[ \big[^{[2,0,0]}x_1?^{[3,2,0]}\big] \\ & \big[^{[1,1,0]}x_2!^{[1,2,0]},^{[1,2,0]}x_3?^{[2,3,2]}\big] \\ & \big[^{[2,0,1]}x_4!^{[2,0,2]}\big] \big] \end{split}$$

$$\begin{split} & [[^{[2,0,0]}x_1?^{[3,2,0]}] \\ & [^{[1,1,0]}x_2!^{[1,2,0]},^{[1,2,0]}x_3?^{[2,3,2]}] \\ & [^{[2,0,1]}x_4!^{[2,0,2]}]] \end{split}$$

$$x_2! \to x_1?$$

$$x_4! \rightarrow x_1?$$

$$x_4! \rightarrow x_3?$$

$$\begin{split} & [[^{[2,0,0]}x_1?^{[3,2,0]}] \\ & [^{[1,1,0]}x_2!^{[1,2,0]},^{[1,2,0]}x_3?^{[2,3,2]}] \\ & [^{[2,0,1]}x_4!^{[2,0,2]}]] \end{split}$$

$$x_2! \to x_1?$$

$$x_4! \to x_1?$$

$$x_4! \to x_3?$$

$$x_2! \to x_1?$$

$$x_4! \to x_3?$$

$$\begin{split} & [[^{[2,0,0]}x_1?^{[3,2,0]}] \\ & [^{[1,1,0]}x_2!^{[1,2,0]},^{[1,2,0]}x_3?^{[2,3,2]}] \\ & [^{[2,0,1]}x_4!^{[2,0,2]}]] \end{split}$$

$$x_2! \rightarrow x_1?$$
 $x_4! \rightarrow x_1?$ 
 $x_4! \rightarrow x_3?$ 

$$x_2! \to x_1?$$

$$x_4! \to x_3?$$

$$x_4! \to x_1?$$

$$x_2! \to \xi$$

$$\begin{split} & [[^{[2,0,0]}x_1?^{[3,2,0]}] \\ & [^{[1,1,0]}x_2!^{[1,2,0]},^{[1,2,0]}x_3?^{[2,3,2]}] \\ & [^{[2,0,1]}x_4!^{[2,0,2]}]] \end{split}$$

$$x_2! \rightarrow x_1?$$
 $x_4! \rightarrow x_1?$ 
 $x_4! \rightarrow x_3?$ 

$$x_2! \to x_1?$$

$$x_4! \to x_3?$$

$$x_1? \leftarrow x_2! \\ x_3? \leftarrow x_4!$$

$$x_4! \to x_1?$$

$$x_2! \to \mbox{$\rlap/ 4$}$$

$$\begin{split} & \big[ \big[^{[2,0,0]}x_1?^{[3,2,0]} \big] \\ & \big[^{[1,1,0]}x_2!^{[1,2,0]},^{[1,2,0]}x_3?^{[2,3,2]} \big] \\ & \big[^{[2,0,1]}x_4!^{[2,0,2]} \big] \big] \end{split}$$

$$x_2! \rightarrow x_1?$$
 $x_4! \rightarrow x_1?$ 
 $x_4! \rightarrow x_3?$ 

$$x_2! \rightarrow x_1?$$
  $x_1? \leftarrow x_2!$   $x_4! \rightarrow x_3?$   $x_3? \leftarrow x_4!$ 

$$x_4! \to x_1?$$

$$x_2! \to \mbox{$\sharp$}$$

$$x_1? \leftarrow x_4!$$
$$x_3? \leftarrow \xi$$

- Potenzielles Send auf Closed Channel:
  - Pre- oder Post-VC von Send unvergleichbar mit VC von Close
  - Wenn Close ist Ursache von Send  $\Rightarrow$  Send auf Close tritt während Durchlauf auf  $\Rightarrow$  erzeugt Laufzeitfehler

# Zusammenfassung

- Dynamischer Detektor zur Erkennung von Concurrency-Bugs
  - Mutex-Bugs mit Lock-Bäumen
  - Channel-Bugs mit Vectorclock
- Implementierung für Instrumenter und Detektor:
  - https://github.com/ErikKassubek/GoChan

#### Sources

- M. Sulzmann und K. Stadtmüller, "Two-Phase Dynamic Analysis of Message-Passing Go Programs based on Vector Clocks," CoRR, Jg. abs/1807.03585, 2018. arXiv: 1807.03585. Adresse: http://arxiv.org/abs/1807.03585.
- [2] Z. Liu, S. Zhu, B. Qin, H. Chen und L. Song, "Automatically Detecting and Fixing Concurrency Bugs in Go Software Systems," in *Proceedings of the 26th ACM International Conference on Architectural Support for Programming Languages and Operating Systems*, Ser. ASPLOS '21, Virtual, USA: Association for Computing Machinery, 2021, S. 616–629, ISBN: 9781450383172. DOI: 10.1145/3445814.3446756. Adresse: https://doi.org/10.1145/3445814.3446756.
- Z. Liu, S. Xia, Y. Liang, L. Song und H. Hu, "Who Goes First? Detecting Go Concurrency Bugs via Message Reordering," in Proceedings of the 27th ACM International Conference on Architectural Support for Programming Languages and Operating Systems, Ser. ASPLOS '22, Lausanne, Switzerland: Association for Computing Machinery, 2022, S. 888–902, ISBN: 9781450392051. DOI: 10.1145/3503222.3507753. Adresse: https://doi.org/10.1145/3503222.3507753.
- [4] S. Taheri und G. Gopalakrishnan, "Automated Dynamic Concurrency Analysis for Go," arXiv e-prints, arXiv:2105.11064, arXiv:2105.11064, Mai 2021. arXiv: 2105.11064 [cs.DC].
- [5] S. Taheri und G. Gopalakrishnan, "GoAT: Automated Concurrency Analysis and Debugging Tool for Go," in 2021 IEEE International Symposium on Workload Characterization (IISWC), 2021, S. 138–150. DOI: 10.1109/IISWC53511.2021.00023.
- [6] The Go Team, Go Documentation: trace, https://pkg.go.dev/cmd/trace, 2022.
- [7] J. Zhou, S. Silvestro, H. Liu, Y. Cai und T. Liu, "UNDEAD: Detecting and preventing deadlocks in production software," in 2017 32nd IEEE/ACM International Conference on Automated Software Engineering (ASE), Los Alamitos, CA, USA: IEEE Computer Society, Nov. 2017, S. 729–740. DOI: 10.1109/ASE.2017.8115684.
- [8] P. Joshi, C.-S. Park, K. Sen und M. Naik, "A Randomized Dynamic Program Analysis Technique for Detecting Real Deadlocks," SIGPLAN Not., Jg. 44, Nr. 6, S. 110–120, Juni 2009, ISSN: 0362-1340. Adresse: https://doi.org/10.1145/1543135.1542489.

#### Sources

- [9] C. J. Fidge, "Timestamps in Message-Passing Systems That Preserve the Partial Ordering,", 1988.
- [10] The Go Team, Go, https://go.dev/, 2022.
- [11] R. Agarwal, L. Wang und S. D. Stoller, "Detecting Potential Deadlocks with Static Analysis and Run-Time Monitoring," in Hardware and Software, Verification and Testing, S. Ur, E. Bin und Y. Wolfsthal, Hrsg., Berlin, Heidelberg: Springer Berlin Heidelberg, 2006, S. 191–207, ISBN: 978-3-540-32605-2.
- [12] T. Yuan, G. Li, J. Lu, C. Liu, L. Li und J. Xue, "GoBench: A Benchmark Suite of Real-World Go Concurrency Bugs," in 2021 IEEE/ACM International Symposium on Code Generation and Optimization (CGO), https://github.com/timmyyuan/gobench, 2021, S. 187–199. DOI: 10.1109/C0051591, 2021.9370317.
- [13] A. Gerrand, Share Memory By Communicating, https://go.dev/blog/codelab-share, 2010.
- [14] B. Ray, D. Posnett, V. Filkov und P. Devanbu, "A large scale study of programming languages and code quality in github," *Proc. FSE 2014*, S. 155–165, Nov. 2014. DOI: 10.1145/2635868.2635922.