

# Activation Records (AR)

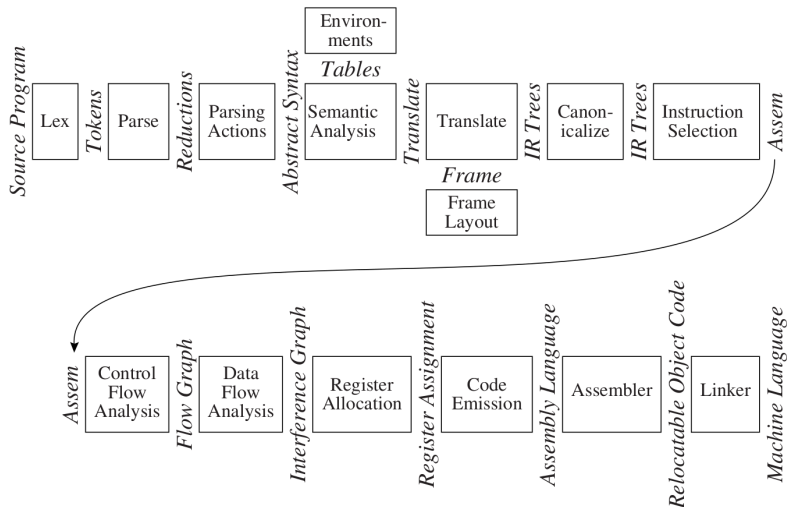
Tobias Lamote & Tim Robensyn

9 november 2023

# Inhoudstafel

- ▶ Herhaling
- ▶ Parameter passing
- ▶ Tail call optimization
- ▶ Stack smashing
- ▶ Demo met gdb
- ▶ Nested functions
- ▶ Continuations
- ▶ Examenvragen

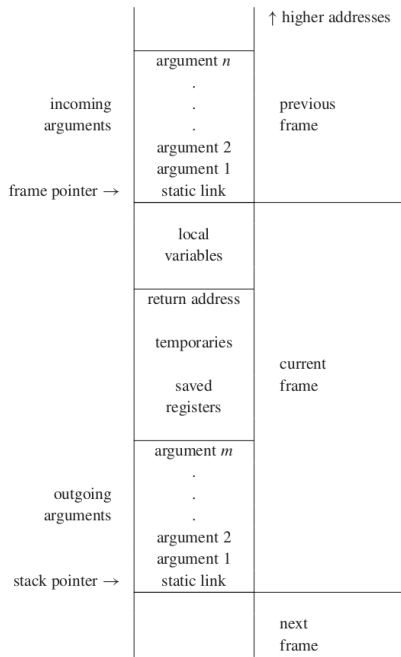
# Situering



**FIGURE 1.1.** Phases of a compiler, and interfaces between them.

Wat zit er in een stack frame?

# Stack van het handboek



- ▶ Geen echte *stack*
- ▶ Geen *echte* stack
- ▶ Register allocator (zie later met Jacob)

## Procedure linkages

---

The linkage divides responsibility between *caller* and *callee*

	Caller	Callee
Call	<i>pre-call</i> <ol style="list-style-type: none"><li>1. allocate basic frame</li><li>2. evaluate &amp; store params.</li><li>3. store return address</li><li>4. jump to child</li></ol>	<i>prologue</i> <ol style="list-style-type: none"><li>1. save registers, state</li><li>2. store FP (dynamic link)</li><li>3. set new FP</li><li>4. store static link</li><li>5. extend basic frame (for local data)</li><li>6. initialize locals</li><li>7. fall through to code</li></ol>
Return	<i>post-call</i> <ol style="list-style-type: none"><li>1. copy return value</li><li>2. deallocate basic frame</li><li>3. restore parameters (if copy out)</li></ol>	<i>epilogue</i> <ol style="list-style-type: none"><li>1. store return value</li><li>2. restore state</li><li>3. cut back to basic frame</li><li>4. restore parent's FP</li><li>5. jump to return address</li></ol>

*At compile time, generate the code to do this*

*At run time, that code manipulates the frame & data areas*

# Nut van een frame pointer

- ▶ Frames van variabele lengte (dynamic link)
- ▶ Compiler kan vroeger aannames maken
- ▶ Programmeur kan functies volgen in assembly

# Parameter passing

Waarom geven we parameters zo veel mogelijk door via registers?



# Parameter passing

Waarom geven we parameters zo veel mogelijk door via registers?

Snelheid!

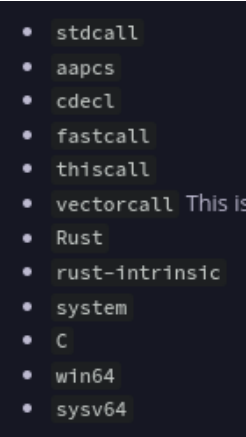
1. leaf procedures:  $l = intern * (children - 1) + 1$
2. interprocedural register allocation
3. dead variables
4. specific architectures (register windows)

# Calling conventions

- ▶ iedere taal/compiler kan kiezen
- ▶ samenwerken: standaard gebruiken
- ▶ stack data layout
- ▶ caller-save vs callee-save
- ▶ leaf functies gebruiken caller-save

# ABI

- ▶ compiler kan verschillende ABIs ondersteunen
- ▶ vb. rust



```
• stdcall
• aapcs
• cdecl
• fastcall
• thiscall
• vectorcall This is
• Rust
• rust-intrinsic
• system
• C
• win64
• sysv64
```

- ▶ windows 32 c: stdcall
- ▶ windows 64 c: C

# Tail call optimization

- ▶ recursive functies
- ▶ stack herbruiken

# Tail call optimization

```
int factorial(int n) {  
    if (n == 1)  
        return 1;  
    return n * factorial(n-1);  
}  
  
void main() {  
    int fac = factorial(5);  
}
```

```
int factorial(int n, int accumulator) {  
    if (n == 1)  
        return accumulator;  
    return factorial(n-1, accumulator*n);  
}  
  
void main() {  
    int fac = factorial(5, 1);  
    printf("%d", fac);  
}
```

# Stack Smashing

## What can the compiler do?

- ▶ Add stack canaries (terminator, random, random XOR'ed)
- ▶ Add bounds checking

Meer in de les Development of Secure Software.

# Demo: spelen met gdb

## Examples:

- ▶ [https://github.com/Toobsterrr/activation\\_records.git](https://github.com/Toobsterrr/activation_records.git)
- ▶ Functie die andere functie callt
- ▶ Functie met veel parameters (om spilling van de registers te demonstreren)
- ▶ Functie die waardes returnt
- ▶ Functie die via een buffer de stack manipuleert
- ▶ Verschillende optimization levels testen
- ▶ Tail call optimization

# Nested functions

```
1      type tree = {key: string, left: tree, right: tree}
2
3      function prettyprint(tree: tree) : string =
4      let
5          var output := ""
6
7          function write(s: string) =
8              output := concat(output,s)
9
10         function show(n:int, t: tree) =
11             let function indent(s: string) =
12                 (for i := 1 to n
13                     do write(" ");
14                     output := concat(output,s); write("\n"))
15             in if t=nil then indent(".")
16                 else (indent(t.key);
17                     show(n+1,t.left);
18                     show(n+1,t.right))
19         end
20
21     in show(0,tree); output
22 end
```

---

**PROGRAM 6.3.** Nested functions.

---

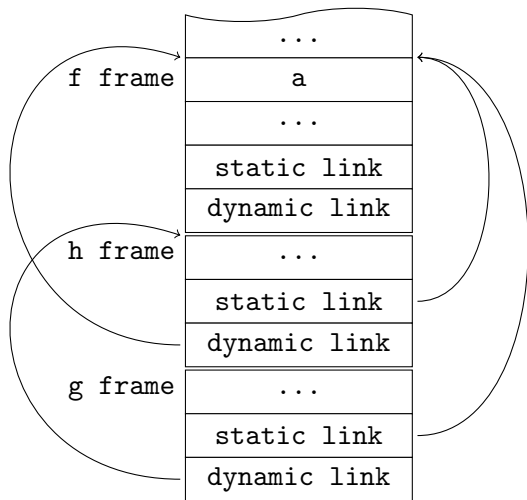


# Nested functions: solutions

- ▶ Static links
- ▶ Display
- ▶ Lambda lifting

## Static links

```
f () {  
    a = 1;  
    g () {  
        a += 1;  
    }  
    h () {  
        g();  
    }  
    h();  
    return a;  
}
```



# Wanneer is een stack niet genoeg?

Nested functions && Functions as return values

Oplossing

Heap-allocation en garbage collection

# Continuations

## Definitie

A continuation is the abstract concept represented by the control stack, or dynamic chain of activation records, in a typical programming-language implementation.

- ▶ Zoals closures environments opslaan, zo slaan continuations de huidige controlecontext op (de stack)
- ▶ Gelijkenissen met multithreading
- ▶ Kan gebruikt worden om try-catch structuren te maken

# Continuations: implementatie

- ▶ The garbage-collection strategy
- ▶ The spaghetti stack

# Examenvragen

- ▶ Leg uit hoe de stack verandert wanneer een nieuwe procedure wordt opgeroepen.
- ▶ Leg uit hoe het doorgeven van parameters via de registers zorgt voor efficiënter geheugengebruik.
- ▶ Leg tail call optimization uit en pas het toe op een voorbeeldprogramma.
- ▶ Gegeven een voorbeeldprogramma, kan dit programma activation records gebruiken die toegewezen zijn op een stack? Waarom?

## Extra source

- ▶ Laatste hoofdstuk van deze slides:  
<https://web.cs.ucla.edu/~palsberg/course/cs132/lec.pdf>
- ▶ *Implementation strategies for First-Class Continuations* van William D. Clinger (voor de geïnteresseerden)