Problem 7.1:

```
fib:
       addi $sp, $sp,
                                   # make room on stack
       sw $ra, 0($sp)
                              # save return address
       li $t0, 2
                               \# \$t0 = 2
       li $t1, 0
                               \# f0 = 0
       li $t2, 1
                              \# f1 = 1
       beq $a0, 0, is0
beq $a0, 1, is1
bgt $a0, 1, isg2
                               \# if (n == 0) return f0;
                              \# if (n = 1) return f1;
                                   \# if (n >= 2) loop
  is0:
       move $v0, $t1
                              \# store f0 in \$v0
                          # jump back to caller of fib
12
       j ret
  is1:
13
       move $v0, $t2
                              # store f1 in $v0
14
                          # jump back to caller of fib
15
       j ret
  isg2:
16
       jal fib_iter
17
                              # jump and link to fib_iter
18
       j ret
  ret:
19
       lw $ra, 0($sp)
                              # retrieve return address
20
21
       addi $sp, $sp, 4
                                   # pop it off the stack
       jr $ra
                          # jump back to caller of fib
23
24
  fib_-iter:
25
       bgt $t0, $a0, end
                                   \# if t0 > $a0 break loop
       addi $t0, $t0, 1
                                   # t0 ++
27
       add $v0, $t1, $t2
                                   \# f = f0 + f1
28
       move $t1, $t2
move $t2, $v0
                              \# f0 = f1
29
                                   \# f1 = f
30
       j fib_iter
                               # next loop
31
  \quad \text{end}:
32
      jr $ra
```

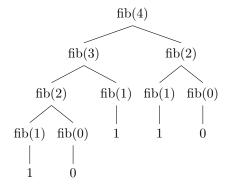
fib.asm

Problem 7.2:

Für die iterative Darstellung werden 10 Register benötigt. Für die rekursive Darstellung werden 4 Register benötigt.

Problem 7.3:

Es werden 4 Funktionsaufrufe benötigt um auf das 4. Fibonacci-Element zu kommen.



Problem 7.4:

In der tiefsten Rekursionsstufe ist der Stack am größten (tiefste Ebene im Baum, s.o.). Für jeden Aufruf von recurse werden drei Register auf den Stack gepusht (\$sp wird um 12 veringert). Dann wird die Return Address \$ra in \$sp + 0 und \$a0 in \$sp + 4 gespeichert. Das passiert bis \$a0 = 1 ist. Dann wird direkt ein Wert (1) zurückgegeben und mit der Rekursion für \$a0 - 2 begonnen. Dafür ist jeweils \$sp + 8 reserviert.

address	value
$\$ sp_0 - 36$	\$ra ₁
$\$ sp_0 - 32$	2
$\$ sp_0 - 28$	0
$\$ sp_0 - 24$	\$ra ₁
$\$ sp_0 - 20$	3
$\$ sp_0 - 16$	0
$\$ sp_0 - 12$	\$ra ₀
$\$ sp_0 - 8$	4
$\$ sp_0 - 4$	0
$\$\mathrm{sp}_0$	start value for stack pointer

Auf dem Rückweg werden in jeder Rekursion die Summe der beiden Kinder eines Knotens gebildet und in propspace \$p\$ gespeichert. Danach werden wieder drei Register gepopt in dem propspace \$p\$ um 12 erhöht wird.