

a) Schreiben Sie ein Programm für die **Stackmaschine**, das die Berechnung

$$(a+b) \times c / d$$

durchführt (und dazu die Befehle `push`, `pop`, `add`, `mul`, `div` verwendet). Die Inhalte von `a`, `b`, `c`, `d` liegen in den Speicherzellen `0x1000` bis `0x1003`, das Ergebnis soll in `0x1004` liegen.

```
push 0x1000 // a
push 0x1001 // b
add
push 0x1002 // c
mul
push 0x1003 // d
div
pop 0x1004 // Ergebnis
```

Falls `div` die Operanden in anderer Reihenfolge erwartet, ist folgende Lösung möglich:

```
push 0x1003 // d: Stack = [d]
push 0x1000 // a: Stack = [d,a]
push 0x1001 // b: Stack = [d,a,b]
add           // a+b:   = [d, a+b]
push 0x1002 // c       = [d, a+b, c]
mul           // (a+b)*c = [d, (a+b)c]
div           //        = [d / ((a+b)c) ]
pop 0x1004 //          [ ]
```

b) Geben Sie für die beiden Befehle `PUSH` und `ADD` an, ob es sich jeweils um einen 0-, 1-, 2- oder 3-Adress-Befehl handelt.

```
push: 1- Adress-Bef.
add:  0- Adress-Bef.
```

Bsp. für viele Adressen:

```
mov eax, [ebx + 4*ecx + 0x1234] ← 5-Adress-Befehl
(auch „4“ ist eine Adresse!)
```