1. Function Pointer

A: 10 B: 11 C: 12

2. Const

```
• int * a: Zeiger auf int
```

- int const * b: Zeiger auf konstanten int
- int * const c: Konstanter Zeiger auf int
- int const * const d: Konstanten Zeiger auf konstanten int

3. Arrays

Korrekt müsste Zeile 3 heissen: for (i=0; i<10; i++) {.

Der Array hat 10 Elemente: Das Problem mit der Schleife der Aufgabe ist, dass bei der letzten Iteration auf Element array[10] zugegriffen wird, welches ein ungültiger Zugriff ist (der Array wurde nur von array[0] bis array[9] deklariert).

4. MIPS Branch Instructions

```
int i;
for (i = 11; i != 0; i--) {
    #do something
}
```

5. MIPS More Branch Instructions

```
slt $at, $s2, $s1
beq $at, $zero, Label
```

Zuerst wird, wenn, wenn s2 ("set on less than") kleiner ist als s1, at auf 1 gesetzt. Dann wird per beq ("branch on equal") geprüft, ob at 0 ist, was in jedem anderen Fall zutrifft (also wenn $s1 \ge s2$).

6. Endianness

```
        Speicheradresse
        10004
        10005
        10006
        10007

        Wert (hex)
        6d
        8c
        24
        00
```

(a) Big Endian (most significant byte an der niedrigsten Speicheradresse): 10007 ist das niederwertigste Byte Wert: $6d8c2400_{16} = 1837900800_{10}$

(b) Little Endian (least significant byte an der niedrigsten Speicheradresse): 10004 ist das niederwertigste Byte Wert: $00248c6d_{16} = 2395245_{10}$

7. Array-Zugriff

```
C-Programm:
void mul(short x[], int index, int mul) {
  x[index] *= mul;
Adresse des ersten Arrayelements: $t2
index: \$t1
mul: $t0
Assembler:
mul: add $t3, $t1, $t1 // index*2 berechnen (da short-Array)
     add $t4, $t2, $t3 // ...und damit Adresse von x[index] berechnen
                        // $t4 enthält jetzt genaue Adresse)
     mult $t4, $t0
                        // multiplizieren
     mflo $t4
                         // Resultat holen und unter $t4 speichern
     jr $ra
                        // zurückspringen (temporäre $tX-Register müssen nicht
                         // restored werden)
```

8. MIPS Register/Hauptspeicher

lw \$s2, 40(\$s1)

Angenommen, der Array ist ein Integer-Array, multiplizieren wir den Speicherbedarf der einzelnen Werte des Arrays (4 Byte) mit der Anzahl zu überspringenden Wörter (10) = 40.