

Übung 2, Aufgabe 4)

a) Da die Zahlen im IEEE-32Bit-Format dargestellt werden sollen, ist der Bias = 127.

1,125 in IEEE 754 (32Bit)

1. Dezimalzahl in Binärzahl umwandeln

$$1 / 2 = 0 \text{ Rest } 1$$

$$0,125 \cdot 2 = 0,25$$

$$0,25 \cdot 2 = 0,5$$

$$0,5 \cdot 2 = 1$$

$$\rightarrow 1,125_{10} = 1,001_2$$

2. Normalisierung

Da die Zahl bereits normalisiert ist, bleibt der Exponent bei 0.

$$1,001 \cdot 2^0$$

3. Vorzeichenbit (VZ) bestimmen

Die Zahl ist positiv, also hat das Vorzeichenbit den Wert 0.

4. Exponent berechnen

Von der normalisierten Binärzahl $1,001 \cdot 2^0$ ist der Exponent 0.

Bias mit einbeziehen:

$$\text{darzustellender Exponent} = \text{Exponent} + \text{Bias} = 0 + 127 = 127$$

Exponent in eine Binärzahl umwandeln:

$$127 / 2 = 63 \text{ Rest } 1$$

$$63 / 2 = 31 \text{ Rest } 1$$

$$31 / 2 = 15 \text{ Rest } 1$$

$$15 / 2 = 7 \text{ Rest } 1$$

$$7 / 2 = 3 \text{ Rest } 1$$

$$3 / 2 = 1 \text{ Rest } 1$$

$$1 / 2 = 0 \text{ Rest } 1$$

$$\text{Exponent} = 01111111$$

5. Gleitkommazahl bilden

Die Mantisse stellt den Nachkommateil der normalisierten Binärzahl dar.

VZ Exponent Mantisse

$$0 \ 01111111 \ 001000000000000000000000$$

1,5 in IEEE 754 (32Bit)

1. Dezimalzahl in Binärzahl umwandeln

$$1 / 2 = 0 \text{ Rest } 1$$

$$0,5 \cdot 2 = 1$$

$$\rightarrow 1,5_{10} = 1,1_2$$

2. Normalisierung

Da die Zahl bereits normalisiert ist, bleibt der Exponent bei 0.

$$1,1 \cdot 2^0$$

3. Vorzeichenbit (VZ) bestimmen

Die Zahl ist positiv, also hat das Vorzeichenbit den Wert 0.

4. Exponent berechnen

Von der normalisierten Binärzahl $1,1 \cdot 2^0$ ist der Exponent 0.

Bias mit einbeziehen:

$$\text{darzustellender Exponent} = \text{Exponent} + \text{Bias} = 0 + 127 = 127$$

Exponent in eine Binärzahl umwandeln:

$$127 / 2 = 63 \text{ Rest } 1$$

$$63 / 2 = 31 \text{ Rest } 1$$

$$31 / 2 = 15 \text{ Rest } 1$$

$$15 / 2 = 7 \text{ Rest } 1$$

$$7 / 2 = 3 \text{ Rest } 1$$

$$3 / 2 = 1 \text{ Rest } 1$$

$$1 / 2 = 0 \text{ Rest } 1$$

$$\text{Exponent} = 01111111$$

5. Gleitkommazahl bilden

Die Mantisse stellt den Nachkommateil der normalisierten Binärzahl dar.

VZ Exponent Mantisse

$$0 \ 01111111 \ 100000000000000000000000$$

16777216,0 in IEEE 754 (32Bit)

1. Dezimalzahl in Binärzahl umwandeln

```
16777216 / 2 = 8388608 Rest 0
8388608 / 2 = 4194304 Rest 0
4194304 / 2 = 2097152 Rest 0
2097152 / 2 = 1048576 Rest 0
1048576 / 2 = 524288 Rest 0
524288 / 2 = 262144 Rest 0
262144 / 2 = 131072 Rest 0
131072 / 2 = 65536 Rest 0
65536 / 2 = 32768 Rest 0
32768 / 2 = 16384 Rest 0
16384 / 2 = 8192 Rest 0
8192 / 2 = 4096 Rest 0
4096 / 2 = 2048 Rest 0
2048 / 2 = 1024 Rest 0
1024 / 2 = 512 Rest 0
512 / 2 = 256 Rest 0
256 / 2 = 128 Rest 0
128 / 2 = 64 Rest 0
64 / 2 = 32 Rest 0
32 / 2 = 16 Rest 0
16 / 2 = 8 Rest 0
8 / 2 = 4 Rest 0
4 / 2 = 2 Rest 0
2 / 2 = 1 Rest 0
1 / 2 = 0 Rest 1
```

→ $16777216,0_{10} = 100000000000000000000000_2$

2. Normalisierung

$100000000000000000000000_2 = 1,0 \cdot 2^{24}$

3. Vorzeichenbit (VZ) bestimmen

Die Zahl ist positiv, also hat das Vorzeichenbit den Wert 0.

4. Exponent berechnen

Von der normalisierten Binärzahl $1,0 \cdot 2^{24}$ ist der Exponent 24.

Bias mit einbeziehen:

darzustellender Exponent = Exponent + Bias = $24 + 127 = 151$

Exponent in eine Binärzahl umwandeln:

```
151 / 2 = 75 Rest 1 (Least-Significant-Bit)
75 / 2 = 37 Rest 1
37 / 2 = 18 Rest 1
18 / 2 = 9 Rest 0
9 / 2 = 4 Rest 1
4 / 2 = 2 Rest 0
2 / 2 = 1 Rest 0
1 / 2 = 0 Rest 1 (Most-Significant-Bit)
Exponent = 10010111
```

5. Gleitkommazahl bilden

Die Mantisse stellt den Nachkommenteil der normalisierten Binärzahl dar.

```
VZ Exponent Mantisse
0 10010111 000000000000000000000000
```

b)

1. Rechnung: $(z_1 + z_2) + z_3$

Bei der Addition werden die tatsächlichen Exponenten e (ohne Bias) betrachtet und die vollständige Mantisse m (mit der 1 vor dem Komma).

$z_1: e = 0, m = 1,001$

$z_2: e = 0, m = 1,1$

→ Da beide Exponenten gleich sind, müssen diese nicht angepasst werden.

Nun werden die Mantissen addiert:

$$\begin{array}{r} 1,001 \quad (z_1) \\ + 1,1 \quad (z_2) \\ \hline 10,101 \end{array}$$

$10,101 \cdot 2^0$ wird normalisiert in $1,0101 \cdot 2^1$

Wir addieren z_3 hinzu:

$z_3: e = 24, m = 1,0$

Bevor die Mantissen addiert werden können, muss der Exponenten $e = 1$ (von 2^1) auf den Exponenten $e = 24$ angeglichen werden:

$1,0101 \cdot 2^1 = 0,00000000000000000000000010101 \cdot 2^{24}$

Nun werden die Mantissen addiert:

$$\begin{array}{r} 0,00000000000000000000000010101 \\ + 1,0 \quad (z_3) \\ \hline 1,00000000000000000000000010101 \end{array}$$

i. Runden zur nächstdarstellbaren Zahl

Wir prüfen die 24.Nachkommastelle: $1,000000000000000000000000\underline{0}101$

→ Es muss nicht gerundet werden.

```
VZ Exponent Mantisse
0 10010111 000000000000000000000001
```

Dies entspricht der Dezimalzahl 16777218.

ii. Abschneiden nicht darstellbarer Stellen

Wir schneiden das Ergebnis nach der 23ten Nachkommastelle ab und erhalten die gerundete Zahl: $1,00000000000000000000001 \cdot 2^{24}$

VZ Exponent Mantisse
 0 10010111 000000000000000000000001

Dies entspricht der Dezimalzahl 16777218.

2. Rechnung: $z_1 + (z_2 + z_3)$

Bei der Addition werden die tatsächlichen Exponenten e (ohne Bias) betrachtet und die vollständige Mantisse m (mit der 1 vor dem Komma).

$z_2: e = 0, m = 1,1$
 $z_3: e = 24, m = 1,0$

Bevor die Mantissen addiert werden können, muss der Exponenten $e = 0$ (von z_2) auf den Exponenten $e = 24$ angeglichen werden:

$$1,1 \cdot 2^0 = 0,0000000000000000000000011 \cdot 2^{24}$$

Nun werden die Mantissen addiert:

```

    0,0000000000000000000000011 (z2)
+   1,0                               (z3)
-----
    1,0000000000000000000000011
    
```

i. Runden zur nächstdarstellbaren Zahl

Wir prüfen die 24. Nachkommastelle: $1,0000000000000000000000011$
 → Es wird aufgerundet: $1,000000000000000000000001 \cdot 2^{24}$

VZ Exponent Mantisse
 0 10010111 000000000000000000000001

Wir addieren z_1 hinzu:

$z_1: e = 0, m = 1,001$

Wir passen zunächst den Exponenten von z_1 auf 24 an:

$$1,001 \cdot 2^0 = 0,000000000000000000000001001 \cdot 2^{24}$$

Nun werden die Mantissen addiert:

```

    1,0000000000000000000000001
+   0,000000000000000000000001001 (z1)
-----
    1,0000000000000000000000011001
    
```

→ Es wird aufgerundet: $1,000000000000000000000010 \cdot 2^{24}$

VZ Exponent Mantisse
 0 10010111 000000000000000000000010

Dies entspricht der Dezimalzahl 16777220.

ii. Abschneiden nicht darstellbarer Stellen

Wir schneiden das Ergebnis nach der 23ten Nachkommastelle ab und erhalten die gerundete Zahl: $1,00000000000000000000000 \cdot 2^{24}$

VZ Exponent Mantisse
0 10010111 000000000000000000000000

Wir addieren z_1 hinzu:

$z_1: e = 0, m = 1,001$

Wir passen zunächst den Exponenten von z_1 auf 24 an:

$1,001 \cdot 2^0 = 0,000000000000000000000001001 \cdot 2^{24}$

Nun werden die Mantissen addiert:

1,000000000000000000000000000000
+ 0,00000000000000000000000001001 (z_1)

1,00000000000000000000000001001

Wir schneiden das Ergebnis nach der 23ten Nachkommastelle ab:

$1,00000000000000000000000 \cdot 2^{24}$

VZ Exponent Mantisse
0 10010111 000000000000000000000000

Dies entspricht der Dezimalzahl 16777216.

Antwort: Bei der ersten Rechnung erhält man mit beiden Rundungsmethoden das Ergebnis von 16777218. Dieses kommt dem erwarteten Ergebnis 16777218,625 am Nächsten.

- c) Vom Aufgabenteil a) wissen wir, dass bei der Konvertierung der Zahl 1677716 bereits einmal normalisiert werden musste.

16777218 in IEEE 754 (32Bit)

1. Dezimalzahl in Binärzahl umwandeln

$\rightarrow 16777218_{10} = 100000000000000000000000_2$

2. Normalisierung

$1000000000000000000000010_2 = 1,000000000000000000000001 \cdot 2^{24}$

Hier wurde das zweite Mal normalisiert!

3. Vorzeichenbit (VZ) bestimmen

Die Zahl ist positiv, also hat das Vorzeichenbit den Wert 0.

4. Exponent berechnen

darzustellender Exponent = Exponent + Bias = $24 + 127 = 151$

Exponent als Binärzahl: 10010111

5. Gleitkommazahl bilden

Die Mantisse stellt den Nachkommenteil der normalisierten Binärzahl dar.

```
VZ Exponent Mantisse
0 10010111 000000000000000000000001
```

Subtraktion:

→ Da beide Exponenten gleich sind, müssen diese nicht angepasst werden.

Nun werden die Mantissen subtrahiert:

```
  1,000000000000000000000001 (16777218)
- 1,000000000000000000000000 (16777216)
-----
  0,000000000000000000000001
```

Ergebnis normalisieren (3.Normalisierung):

$0,000000000000000000000001 \cdot 2^{24} = 1,0 \cdot 2^1$

darzustellender Exponent = $1 + 127 = 128$

$128_{10} = 10000000_2$

```
VZ Exponent Mantisse
0 10000000 000000000000000000000000
```

Dies entspricht der Dezimalzahl 2

Antwort: Es muss dreimal normalisiert werden!