

Kapitel 06 - Boolesche Logik und Bitoperationen

Peter Ulbrich

AG Systemsoftware

Veranstaltungswebsite

Rückblick

- Bisher kennengelernt:
 - **Binärformat**
 - Wertigkeit der Bits im Binärsystem
 - Verteilung der Bits auf mehrere Bytes für Zahlen ≥ 255
 - Verschiedene Stellenwertsysteme (Dezimal, Hexadezimal, Binär, Oktal)
 - **Boolesche Operatoren**
 - AND, OR, NOT
- Jetzt:
 - **Boolesche Logik** (Interpretation/Bedeutung von Binärwerten)
 - **Bitweise Operatoren/Operationen**

Rückblick - Binärformat

- Computer speichert Informationen im Binärformat:
1 oder 0 (= genannt Bit)
- Kombination von mehreren Ziffern bildet Binärzahl: 1001
- Jede Stelle der Binärzahl steht für eine Zweierpotenz:
 $2^0 = 1, 2^1 = 2, 2^2 = 4, 2^3 = 8, \dots$
- Beispiel
 - Darstellung der Zahl $79 = 64 + 8 + 4 + 2 + 1$

128	64	32	16	8	4	2	1
0	1	0	0	1	1	1	1

Rückblick - Binärformat

- Zahlen > 255 werden genauso dargestellt, bestehen aber aus mehreren Bytes
- Beispiel: $591 = 512 + 79$

512	256	128	64	32	16	8	4	2	1
1	0	0	1	0	0	1	1	1	1

- $591 = 0000\ 0010 \times 256 + 0100\ 1111$

Rückblick - Binärformat

- Byte mit dem höchsten/niedrigsten Wert heißt *Most/Least Significant Byte (MSB bzw. LSB)*
- Reihenfolge der Bytes heißt *Byte Order*: Entweder von MSB zu LSB (*Big Endian*) oder von LSB zu MSB (*Little Endian*)
- Analog für Bits: *Most/Least Significant Bit (MSBit bzw. LSBit)*

128	64	32	16	8	4	2	1
0 (MSBit)	1	0	0	1	1	1	1 (LSBit)

Rückblick - Binärformat

-  **Achtung:** Zahlen können gleich aussehen, aber in unterschiedlichen Zahlensystemen stehen
- Beispiel: **110** (Binär) \neq 110 (Dezimal)
- Unterscheidung bei gemischten Zahlensystemen über **Index**: $110_B = 6_D$
- Gibt mehrere gängige Zahlensysteme:
 - Dezimal \rightarrow **D** oder **dec**
 - Binär \rightarrow **B** oder **bin**
 - Hexadezimal \rightarrow **H** oder **hex**
 - Oktal \rightarrow **O** oder **oct**

Rückblick - Wahrheitswerte

- Ein Ausdruck, der zu `true` oder `false` evaluieren kann, heißt *boolescher Ausdruck*

Logischer Datentyp (`bool`)

- Zum Speichern von Wahrheitswerten „wahr“ und „falsch“
- Wertevorrat: `true`
- Datendefinition: `bool b;`
- Zuweisung: `b = true;`

Logische Operatoren

Name	Symbol	Beispiel
	"	<code>b && (x < 7)</code>
(OR)	"	<code>b x > 8</code>
Negation	!	<code>!b</code>

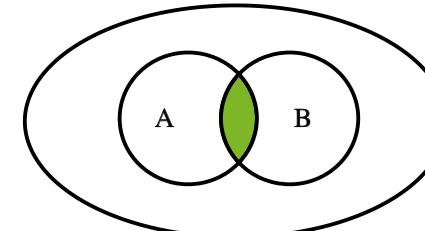
Den Umgang mit boolescher Logik lernen wir jetzt kennen!

Operatoren der booleschen Algebra

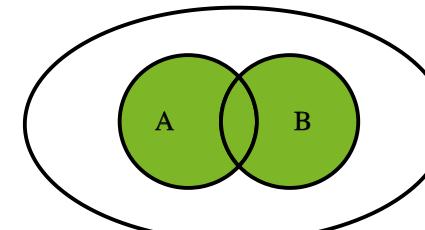
Notationen der Logikoperatoren

Operation	Bool. Algebra	C
UND	$A \wedge B$	$A \ \&\ B$
ODER	$A \vee B$	$A \ \ B$
NEGATION	\overline{A}	$!A$

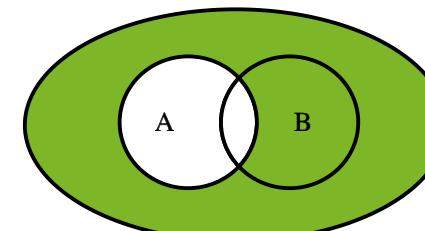
$A \wedge B$



$A \vee B$



\overline{A}

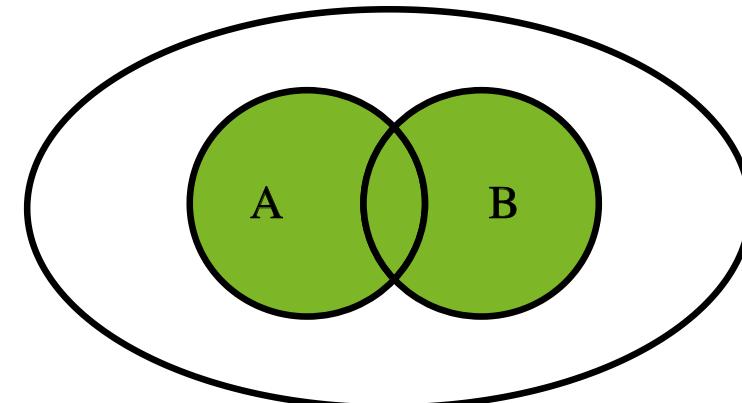


Wahrheitstabelle Oder

- OR: true , sobald **mindestens einer** der beiden Teilausdrücke wahr ist

A	B	$A \vee B$
0	0	0
1	0	1
0	1	1
1	1	1

$A \vee B$

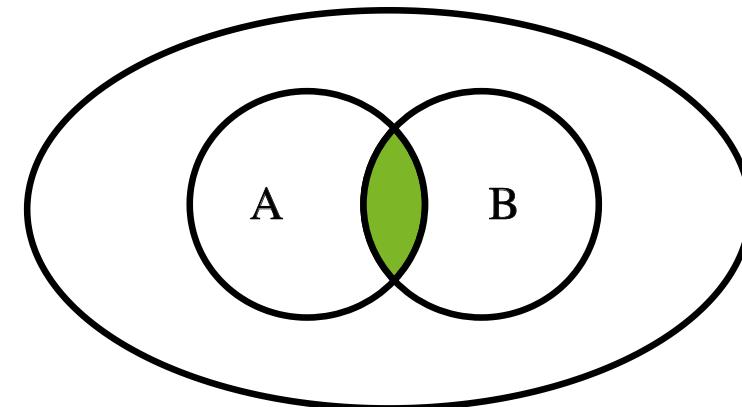


Wahrheitstabellen Und

- AND: true , sobald *beide* Teilausdrücke wahr sind

A	B	$A \wedge B$
0	0	0
1	0	0
0	1	0
1	1	1

$A \wedge B$

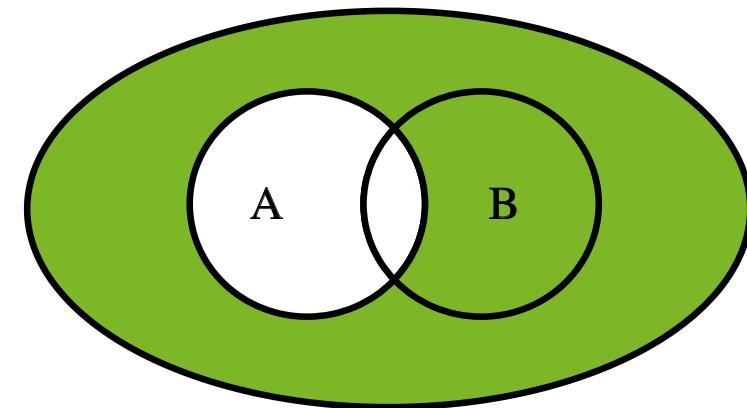


Wahrheitstabellen Negation

- NOT: *Gegenteil* des ursprünglichen Werts

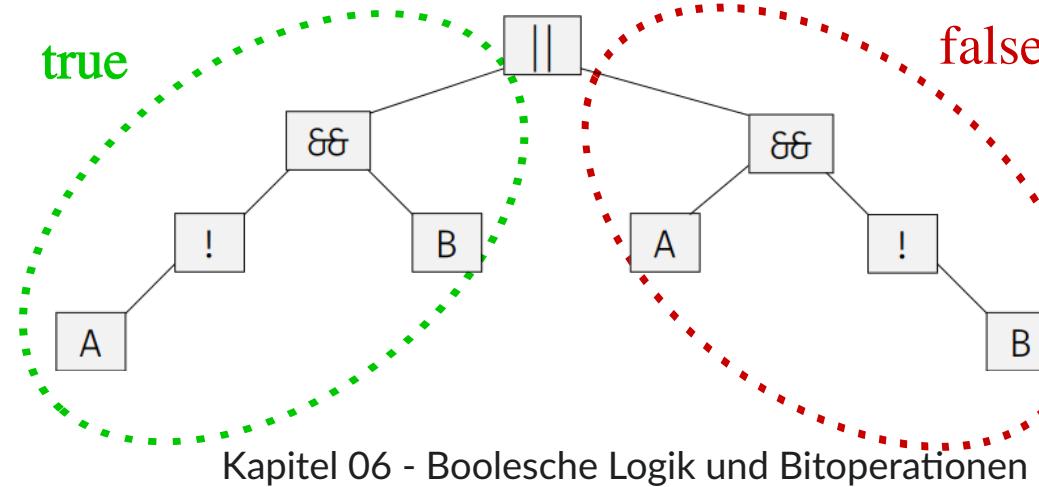
A	\bar{A}
0	1
1	0

\bar{A}



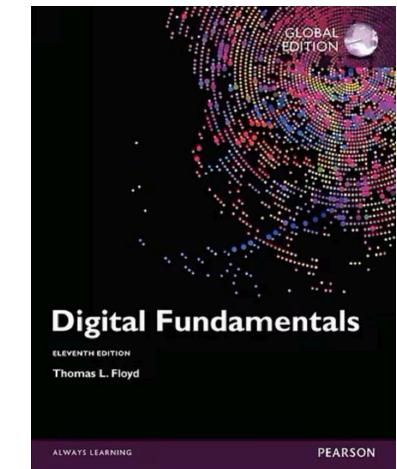
Boolesche Algebra

- Boolesche Ausdrücke können natürlich **mehr als zwei Variablen** beinhalten
→ **Schrittweise Evaluierung** von links nach rechts
- **Setzt Klammern**, um eindeutige Auswertungsreihenfolge zu erzwingen → **Lesbarkeit**
- **Beispiel:** $(\neg A \ \&\& B) \ \mid\mid (\neg A \ \&\& \neg B)$
`bool A = false; bool B = true;`



Regeln der booleschen Algebra

- Erlauben **Umformen** von booleschen Ausdrücken
- Ermöglichen **Vereinfachung** von **langen und komplexen** booleschen **Ausdrücken**
- Gesetze sind (meist) einfach zu verstehen
- Ergeben sich intuitiv aus der Mengenlehre
- **Anmerkung:** Anschauliche, vertiefende Literatur mit vielen Übungsaufgaben ist
 - *Thomas L. Floyd - Digital Fundamentals* [1]
 - Gedacht für Elektrotechniker, auf Englisch



Regeln der booleschen Algebra

Kommutativgesetz

- $A \vee B = B \vee A$
- $A \wedge B = B \wedge A$

Assoziativgesetz

- $(A \vee B) \vee C = A \vee (B \vee C)$
- $(A \wedge B) \wedge C = A \wedge (B \wedge C)$

Distributivgesetz

- $A \wedge (B \vee C) = (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$
- $A \vee (B \wedge C) = (A \vee B) \wedge (A \vee C)$

- OR kann wie eine **Addition** gesehen werden
→ Alt. Schreibweise: $A \vee B = A + B$
- AND wie eine **Multiplikation**
→ Alt. Schreibweise: $A \wedge B = AB$
- Es gilt: „**Punkt vor Strich**“
- Erleichtert das „**Rechnen**“ mit booleschen Ausdrücken

Regeln der booleschen Algebra

- Darüber hinaus gelten auch noch weitere Regeln:

	Bool. Algebra	C
1.	$A \wedge 1 = A$	$(A \ \&\& \ \text{true}) \rightarrow A$
2.	$A \wedge 0 = 0$	$(A \ \&\& \ \text{false}) \rightarrow \text{false}$
3.	$A \vee 0 = A$	$(A \ \mid\mid \ \text{false}) \rightarrow A$
4.	$A \vee 1 = 1$	$(A \ \mid\mid \ \text{true}) \rightarrow \text{true}$
5.	$A \vee A = A$	$(A \ \mid\mid \ A) \rightarrow A$
6.	$A \vee \overline{A} = 1$	$(A \ \mid\mid \ \text{!}A) \rightarrow \text{true}$

Regeln der booleschen Algebra

	Bool. Algebra	C
7.	$A \wedge A = A$	$(A \&& A) \rightarrow A$
8.	$A \wedge \bar{A} = 0$	$(A \&& !A) \rightarrow \text{false}$
9.	$\bar{\bar{A}} = A$	Die Herleitung von Regel 11 schauen wir uns einmal als Beispiel an
10.	$\begin{aligned} A \vee (A \wedge \\ \Rightarrow A(1 \vee \end{aligned}$	$= A \wedge 1$ Regel 4: $1 \vee B = 1$ $= A$
11.	$A \vee \bar{A}B = A \vee B$	$(A \mid\mid (!A \&& B)) \rightarrow (A \mid\mid B)$

Beispiel - Herleitung einer Regeln zur booleschen Algebra

Herleitung: $A \vee \overline{A}B = A \vee B$

$$A + \overline{A}B$$

$$= (A + AB) + \overline{A}B \quad \text{Regel 10: } A = A + AB$$

$$= (AA + AB) + \overline{A}B \quad \text{Regel 7: } A = AA$$

$$= AA + AB + A\overline{A} + \overline{A}B \quad \text{Hinzufügen von: } A\overline{A} = 0$$

$$= (A + \overline{A})(A + B) \quad \text{Faktorisierung}$$

$$= 1(A + B) \quad \text{Regel 6: } A + \overline{A} = 1$$

$$= A + B$$

Regeln der booleschen Algebra

- Ein zweites Beispiel: $(A \vee B)(A \vee C) = A \vee BC$

$$(A + B)(A + C)$$

$$= AA + AC + AB + BC \quad \text{Distributivgesetz}$$

$$= A + AC + AB + BC \quad \text{Regel 7: } A = AA$$

$$= A(1 + C) + AB + BC \quad \text{Faktorisierung (Distributivgesetz)}$$

$$= A + AB + BC \quad \text{Regel 4: } 1 + C = 1$$

$$= A(1 + B) + BC \quad \text{Faktorisierung (Distributivgesetz)}$$

$$= A + BC \quad \text{Regel 4: } 1 + B = 1$$

De-Morganschen Regeln

- Abschließend gibt es noch zwei wichtige Regeln nach De-Morgan:

	Bool. Algebra	C
1.	$\overline{AB} = \overline{A} \vee \overline{B}$	$!(A \ \&\& \ B) \rightarrow !A \ \ \ \ !B$
2.	$\overline{ABC} = \overline{A} \vee \overline{B} \vee \overline{C}$	$!(A \ \&\& \ B \ \&\& \ C) \rightarrow !A \ \ \ \ !(B \ \&\& \ C)$

Die De-Morganschen

$$\overline{ABC} = \overline{A} \vee \overline{B} \vee \overline{C}$$

Das war jetzt genug Theorie.
Zurück zu C!

Short-Circuiting

- In C gibt es einen Mechanismus namens *Short-Circuiting* für AND und OR
- Boolesche Teilausdrücke werden **von links nach rechts** evaluiert
- Steht Gesamtergebnis schon **nach ersten Teilausdrucks** fest → **keine weitere Auswertung**

Beispiel - *Short-Circuiting*

- *Short-Circuiting* für OR:

Linker Ausdruck ist **true**

```
if (true || ((A && B) || !C)) {  
    run_critical_function();  
} else {  
    // ...
```

- *Short-Circuiting* für AND:

Linker Ausdruck ist **false**

```
if (false && (A || B)) {  
    run_critical_function();  
} else {  
    // ...
```

Vorteile von *Short-Circuiting*

- Short-Circuiting bietet **Geschwindigkeitsvorteile**:
Lohnenswert, unkomplizierte Ausdrücke als erstes zu evaluieren
- **Beispiel:**

```
bool a = true;  
if (a || long_complicated_expression())  
    do_stuff();  
} else {  
    // ...  
}
```

Und nun betrachten wir noch die
bitweisen Operationen

Bitweise Operationen

- Gleichen Operationen wie zuvor für die Manipulation von Bits
- Wichtig: Separate Evaluierung für jedes Bit
- Verkettung von Operationen auch hier möglich
(Klammern für Leserlichkeit und Operator-Präzedenzen beachten!)

Operation	Operator
OR	
AND	&
NOT	~
XOR	^
Links-Shift	<<
Rechts-Shift	>>

(Bitweise Operatoren)

Bitweises Oder

- Wende OR-Operation separat auf **jedes Bit** zweier Zahlen an
- **Mindestens** ein Bit 1 → Ergebnis ist auch 1
- Nur 0, falls beide Bits Wert 0 haben

$$\begin{array}{r} 0011 \\ + 1100 \\ \hline 1111 \end{array} \quad \begin{array}{l} A \\ B \end{array}$$

- **Beispiele:**

A	B	A B
0	0	0
1	0	1
0	1	1
1	1	1
0011	1100	1111
1010	1001	1011

Bitweises Und

- Wende AND-Operation separat **jedes** Bit zweier Zahlen an
- Sind **beide** Bits 1
→ Ergebnis ist auch 1

$$\begin{array}{r} A \ 1010 \\ B \ 1001 \\ \hline 1000 \end{array}$$

- **Beispiele:**

A	B	A & B
0	0	0
1	0	0
0	1	0
1	1	1
0011	1100	0000
1010	1001	1000

Bitweise Negation

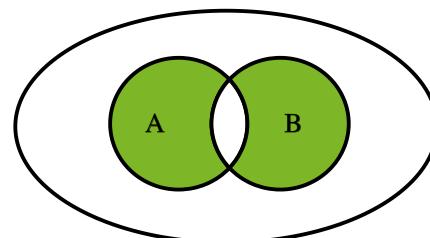
- Invertiere den Wert **jedes Bits** einer Zahl

- Beispiele:

A	$\sim A$
0	1
1	0
0011	1100
1010	0101

Bitweises exklusives Oder

- Ist genau ein Bit 1 \rightarrow Ergebnis ist 1
- Anders ausgedrückt:
Bei Vereinigung zweier Mengen darf ein Element nur in einer Menge existieren
- Häufige Notation: $A \oplus B$
- XOR ist reversibel: $(A \oplus B) \oplus B = A$



$$\begin{array}{r} A \ 1010 \\ B \ 1001 \\ \hline 0011 \end{array}$$

- Beispiele:

A	B	$A \wedge B$
0	0	0
1	0	1
0	1	1
1	1	0
0011	1100	1111
1010	1001	0011
0011	1001	1010

Anwendung des exklusiven Oders

- Exklusives Oder ist sehr nützliche und viel benutzte Operation
- Beispiel Kryptographie

1. Passwort P in Bitmuster übersetzen und abschnittsweise auf Text T anwenden

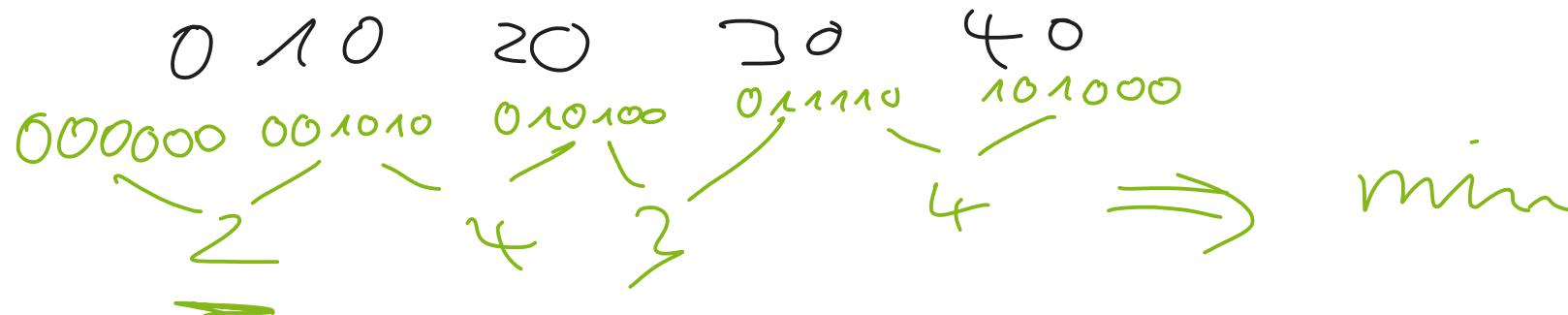
→ Nicht lesbare Ergebnis $T \oplus P$

2. Entschlüsselung: $(T \oplus P) \oplus P = T$

- Hamming-Distanz: Bestimmung der Anzahl verschiedener Bits

Key	Werte
3	102
12	98
8	35

- Hashing: Erzeugen einer eindeutigen Signatur (Zwischenschritt, z.B. SHA-3)



Beispiel - Exklusives Oder

- Verschlüsselung mit fester Passphrase

C Run ►

```
#include <stdio.h>

int main() {
    int msg = 0x07; // 0000 0111
    int passwd = 0xAA; // 1010 1010
    int enc = msg ^ passwd; // 1010 1101
    printf("%#X\n", enc);
    // Umkehren zu Klartext
    enc ^= passwd; // 0000 0111
    printf("%#X\n", enc);
    return 0;
}
```

Bitschieben - *Shifting*

- Verschieben des **gesamten Bitmusters** um **n Bits** nach links bzw. rechts
- Bei fester Bitbreite
 - Links-Shift: n MSBits entfernt
 - Rechts-Shift: n LSBits entfernt
- Mathematisches Äquivalent
 - Links-Shift: **Multiplikation** um 2^n
 - Rechts-Shift: **Division** durch 2^n mit Abrundung

- **Beispiele:**

A	n	A << n
0010	0	0010 0
0010	1	0100 0
0010	2	1000

A	n	A >> n
0101	0	0101
0101	1	0010
0101	2	0001

Beispiel - Bit Shifting

- Was ist das Ergebnis (GCC-Compiler)?

cpp

Run ▶

```
#include <stdio.h>
int main() {
    int i = 0x1;                      // 0001
    printf("%d, %x\n", i, i);
    printf("%d, %x\n", i << 31, i << 31);
    return 0;
}
```

A: Undefiniertes Verhalten

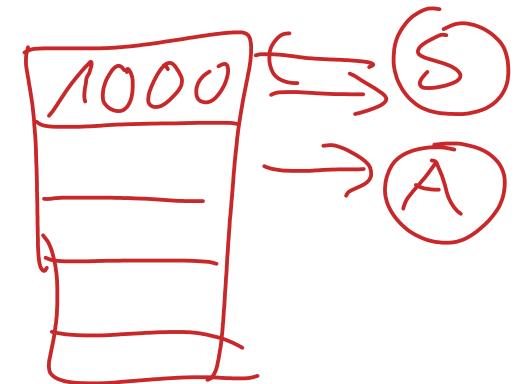
B: 0

C: -2 147 483 648 (INT_MIN)

D: -1

Bitmanipulationen

- Häufiger Anwendungsfall: **Gezielte Manipulation** eines oder mehrerer Bits
- Beispiele:
 - Hardwareprogrammierung
 - Einzelne Bits eines Speicherregisters stehen für verschiedene Funktionen (*Flags*)
 - Aktivierung über Setzen des Bits(An-Aus-Schalter)
 - Kommunikation
 - Nachricht mit fester Byte-Länge
 - Informationen sind an fester Stelle hinterlegt
- Etablierte Muster: **Setzen** (*Set*), **Löschen** (*Clear*), **Flippen** (*Toggle*) und **Prüfen** (*Check*)



Bits setzen

- Setzen eines Bits ist unkompliziert über die **OR-Operation** möglich
- In Kombination mit **Links-Shift**: Setzen eines **beliebigen** Bits

cpp

Run ▶

```
#include <stdio.h>
int main() {
    int bit_pattern = 0x07;           // 0111
    bit_pattern = bit_pattern | (1 << 3);
    printf("%#01x\n", bit_pattern);
    return 0;
}
```

$$\begin{array}{r} | 1000 \\ \hline 1111 \end{array}$$

Achtung: Wegen Operator-Präzedenz Klammern beachten!

Löschen eines Bits

- Löschen eines Bits geschieht mithilfe von Links-Shift, AND und NOT
- Idee
 - Links-Shift einer 1 bestimmt das Bit
 - Negierung des Ergebnisses → nur ein Bit mit 0
 - Anwenden mit AND

Beispiel - Löschen eines Bits

Beispiel: Bit 2 soll gelöscht werden

1. **Links-Shift** um 2 mit `(1 << 2)`

Bitmuster: ...0 0100

2. **Negierung:** `~(1 << 2)`

Bitmuster: ...1 1011

3. **AND:** `bit_pattern & ~(1 << 2)`

Beispiel - Löschen eines Bits

cpp

Run ▶

```
#include <stdio.h>
int main() {
    int bit_pattern = 0x07;           // 0111
    bit_pattern = bit_pattern & ~(1 << 2);
    printf("%#01x\n", bit_pattern);
    return 0;
}
```

$$\begin{array}{r} 1011 \\ \hline 0011 \end{array}$$

1011
0011

Umkehren eines Bits

- Umkehren (*Flip*) eines Bits: Links-Shift in Kombination mit **XOR**

cpp

Run ►

```
#include <stdio.h>
int main() {
    int bit_pattern = 0x07;           // 0111
    bit_pattern = bit_pattern ^ (1 << 1);
    printf("%#01x\n", bit_pattern);
    return 0;
}
```

$$\begin{array}{r} 0010 \\ \hline 0101 \end{array}$$

Überprüfen eines Bits

- Überprüfen eines Bits: Links-Shift in Kombination mit AND

cpp

Run ▶

```
#include <stdio.h>
int main() {
    int bit_pattern = 0x07;                                // 0111
    printf("Is set: %#01x\n", bit_pattern & (1 << 0));
    return 0;
}
```

$$\begin{array}{r} & \text{& } 0001 \\ & \hline 0001 \end{array}$$

Überprüfen eines Bits

- Überprüfung darf auch als Bedingung verwendet werden

cpp

Run ►

```
#include <stdio.h>
int main() {
    int bit_pattern = 0x07;                                // 0111
    if (bit_pattern & (1 << 0)) {
        printf("Bit 1 is set\n");
    } else {
        printf("Bit 1 is not set\n");
    }
    return 0;
}
```

Typische Verwendung von Bitoperationen

- **Szenario**
 - Senden von Nachricht mit fester Länge
 - Informationen sind fester Stelle der Nachricht zu hinterlegen
- **Beispiel**
 - 64 Bit lange Nachricht
 - Bits 16-23 kodieren gemessene Temperatur

Typische Verwendung von Bitoperationen

cpp

Run ▶

```
#include <stdint.h>
#include <stdio.h>

int main() {
    uint64_t message = 0x0;
    uint32_t temperature = 33;                                // 100001
    message |= (temperature << 16) & 0xFF0000;
    printf("temperature = %#01x, message = %#01lx\n",
           temperature, message);
    return 0;
}
```

Byte-Reihenfolge (*Endianness*)

- Beschreibt **Reihenfolge**, wie **Bytes im Speicher** abgelegt werden
- **Ausgangssituation:** Eine Zahl mit **mehreren Bytes** → z. B. **int**, 4 Bytes
- **BigEndian**

32	16	8	4	2	1
0 (MSBit)	0	1	1	1	1 (LSBit)

- **LittleEndian**

1	2	4	8	16	32
1 (LSBit)	1	1	1	0	1 (MSBit)

Byte-Reihenfolge (*Endianness*)

- Warum existiert diese Unterscheidung?
 - *Big Endian* ist intuitiver (Abbildung wie „klassische“ Zahlen)
 - *Little Endian* erlaubt eine einfachere Umwandlung in Datentypen anderer Größe
- Beispiel Little Endian

Byte 0	Byte 1	...
0x07	0x01	...

- Bei Interpretation bei Zahl als 1 Byte und als 2 Bytes:
→ Start bei gleicher Speicher-Adresse (Bit 0 in Byte 0 → „ganz links“)

Relevanz der Byte-Reihenfolge

- Verschiedene **Prozessorhersteller** legten für Produkte eine **Reihenfolge** fest
- Alternative Bezeichnung
 - **Motorola**-Reihenfolge (*Big Endian*)
 - **Intel**-Reihenfolge (*Little Endian*)
- Intel, AMD (CPUs für Desktop/Laptop) → Little Endian
- ARM (Mobile/Mikrocontroller) → Unterstützen beides
- **Keine Sorge:** Compiler übernimmt **automatisch** die Konvertierung
→ Wir müssen (erst mal) nichts tun! 😊

Zusammenfassung

- Komplexe Zustände mit Boolesche Algebra ausdrücken
- Boolesche Operationen für die praktische Umsetzung beim Programmieren
- *Short-Circuiting* vereinfachen Evaluation von booleschen Ausdrücken
- Bitweise Operationen erlauben Zugriff auf einzelne Bits Binärzahl
- Bitoperationen für das Bearbeiten von einzelnen Bits als unerlässliches Werkzeug
- Byte-Reihenfolge: Wichtig für verschiedene Anwendungszwecke

Referenzen

[1] T. L. Floyd, *Digital Fundamentals, Global Edition*, 11. Aufl. London, England: Pearson Education, 2014.

