

# 3. Ganze Zahlen

Auswertung arithmetischer Ausdrücke, Assoziativität und Präzedenz, arithmetische Operatoren, Wertebereich der Typen `int`, `unsigned int`

# Celsius to Fahrenheit

```
// Program: fahrenheit.cpp
// Convert temperatures from Celsius to Fahrenheit.
#include <iostream>

int main() {
    // Input
    std::cout << "Temperature in degrees Celsius =? ";
    int celsius;
    std::cin >> celsius;

    // Computation and output
    std::cout << celsius << " degrees Celsius are "
              << 9 * celsius / 5 + 32 << " degrees Fahrenheit.\n";
    return 0;
}
```

# Celsius to Fahrenheit

```
// Program: fahrenheit.cpp
// Convert temperatures from Celsius to Fahrenheit.
#include <iostream>

int main() {
    // Input
    std::cout << "Temperature in degrees Celsius =? ";
    int celsius;
    std::cin >> celsius;

    // Computation and output
    std::cout << celsius << " degrees Celsius are "
              << 9 * celsius / 5 + 32 << " degrees Fahrenheit.\n";
    return 0;
}
```

9 \* celsius / 5 + 32

- Arithmetischer Ausdruck,

9 \* celsius / 5 + 32

- Arithmetischer Ausdruck,
- drei **Literale**, eine Variable, drei Operatorsymbole

9 \* celsius / 5 + 32

- Arithmetischer Ausdruck,
- drei Literale, **eine Variable**, drei Operatorsymbole

9 \* celsius / 5 + 32

- Arithmetischer Ausdruck,
- drei Literale, eine Variable, drei Operatorsymbole

9 \* celsius / 5 + 32

- Arithmetischer Ausdruck,
- drei Literale, eine Variable, drei Operatorsymbole

Wie ist der Ausdruck geklammert?



# Präzedenz

## Punkt vor Strichrechnung

`9 * celsius / 5 + 32`

bedeutet

`(9 * celsius / 5) + 32`

# Präzedenz

## Regel 1: Präzedenz

Multiplikative Operatoren ( $*$ ,  $/$ ,  $\%$ ) haben höhere Präzedenz ("binden stärker") als additive Operatoren ( $+$ ,  $-$ )

# Assoziativität

Von links nach rechts

`9 * celsius / 5 + 32`

bedeutet

`((9 * celsius) / 5) + 32`

# Assoziativität

## Regel 2: Assoziativität

Arithmetische Operatoren ( $*$ ,  $/$ ,  $\%$ ,  $+$ ,  $-$ ) sind linksassoziativ: bei gleicher Präzedenz erfolgt Auswertung von links nach rechts

# Stelligkeit

## Regel 3: Stelligkeit

Unäre Operatoren +, - vor binären +, -.

$$-3 - 4$$

bedeutet

$$(-3) - 4$$

# Klammerung

Jeder Ausdruck kann mit Hilfe der

- Assoziativitäten
- Präzedenzen
- Stelligkeiten

der beteiligten Operatoren eindeutig geklammert werden.

# Ausdrucksbäume

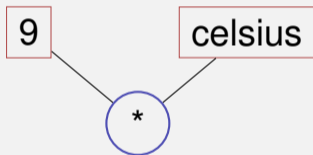
Klammerung ergibt Ausdrucksbaum

`9 * celsius / 5 + 32`

# Ausdrucksbäume

Klammerung ergibt Ausdrucksbaum

`(9 * celsius) / 5 + 32`

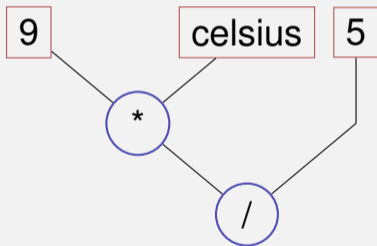




# Ausdrucksbäume

Klammerung ergibt Ausdrucksbaum

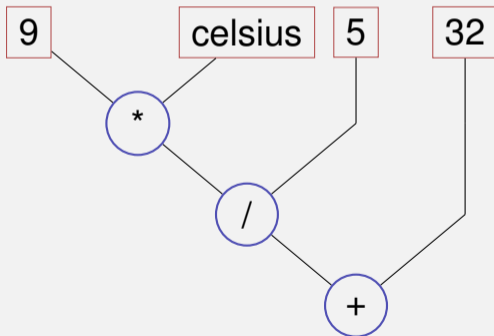
`((9 * celsius) / 5) + 32`



# Ausdrucksbäume

Klammerung ergibt Ausdrucksbaum

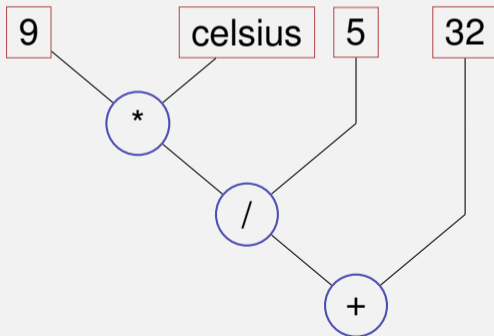
`((9 * celsius) / 5) + 32)`



# Auswertungsreihenfolge

"Von oben nach unten" im Ausdrucksbaum

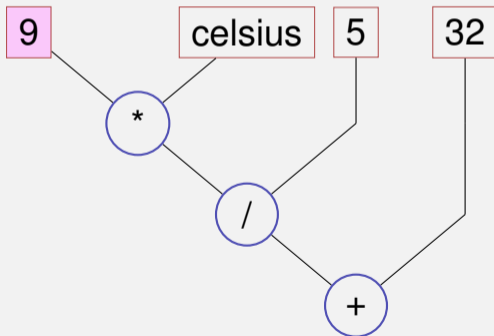
9 \* celsius / 5 + 32



# Auswertungsreihenfolge

"Von oben nach unten" im Ausdrucksbaum

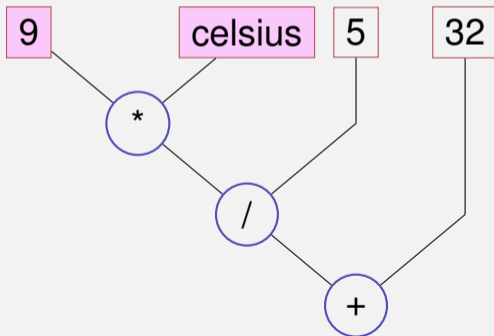
9 \* celsius / 5 + 32



# Auswertungsreihenfolge

"Von oben nach unten" im Ausdrucksbaum

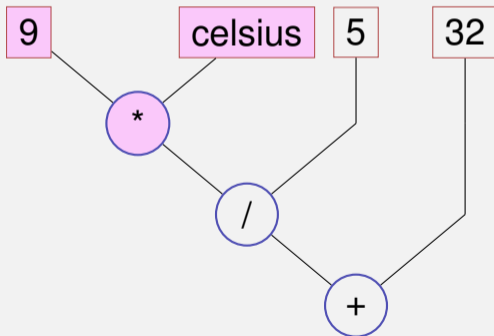
9 \* celsius / 5 + 32



# Auswertungsreihenfolge

"Von oben nach unten" im Ausdrucksbaum

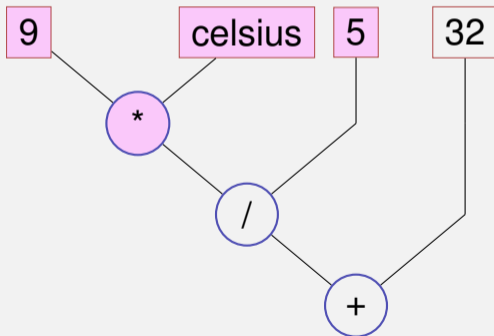
9 \* celsius / 5 + 32



# Auswertungsreihenfolge

"Von oben nach unten" im Ausdrucksbaum

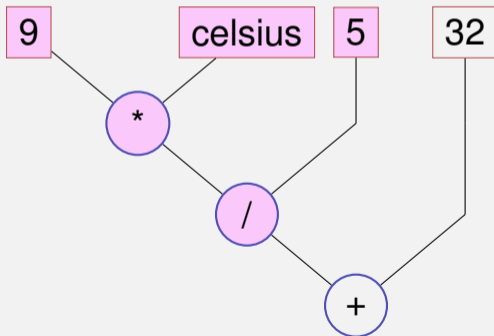
9 \* celsius / 5 + 32



# Auswertungsreihenfolge

"Von oben nach unten" im Ausdrucksbaum

9 \* celsius / 5 + 32

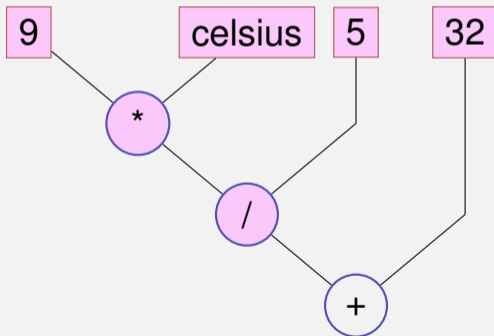




# Auswertungsreihenfolge

"Von oben nach unten" im Ausdrucksbaum

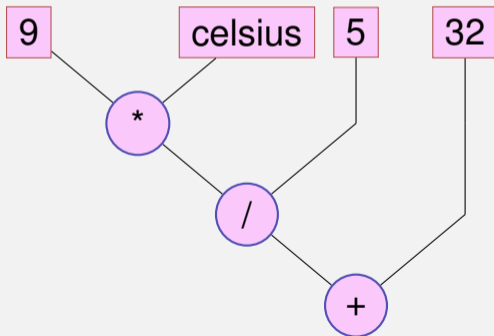
9 \* celsius / 5 + 32



# Auswertungsreihenfolge

"Von oben nach unten" im Ausdrucksbaum

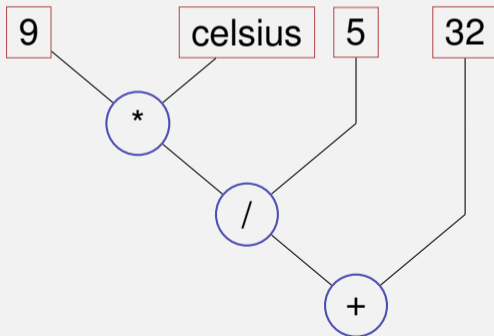
9 \* celsius / 5 + 32



# Auswertungsreihenfolge

Reihenfolge nicht eindeutig bestimmt:

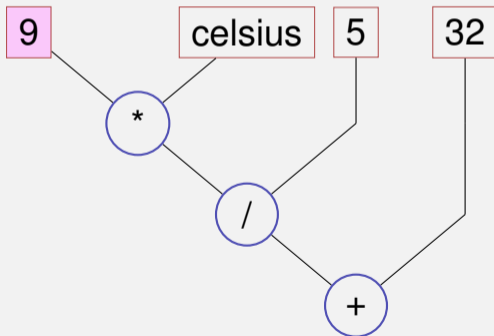
$$9 * \text{celsius} / 5 + 32$$



# Auswertungsreihenfolge

Reihenfolge nicht eindeutig bestimmt:

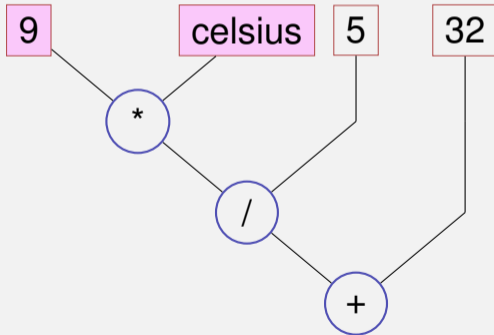
$$9 * \text{celsius} / 5 + 32$$



# Auswertungsreihenfolge

Reihenfolge nicht eindeutig bestimmt:

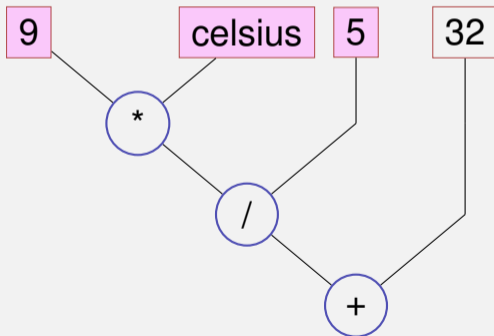
$$9 * \text{celsius} / 5 + 32$$



# Auswertungsreihenfolge

Reihenfolge nicht eindeutig bestimmt:

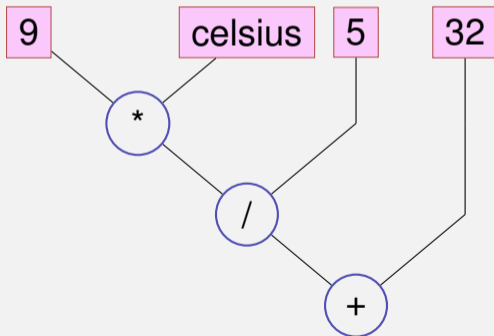
$$9 * \text{celsius} / 5 + 32$$



# Auswertungsreihenfolge

Reihenfolge nicht eindeutig bestimmt:

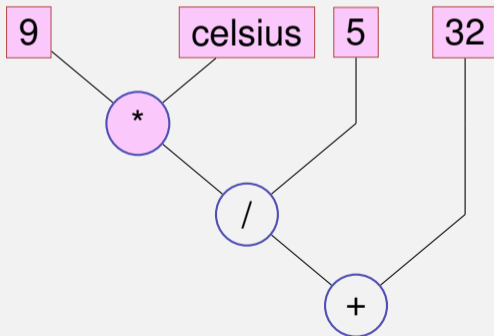
$$9 * \text{celsius} / 5 + 32$$



# Auswertungsreihenfolge

Reihenfolge nicht eindeutig bestimmt:

$$9 * \text{celsius} / 5 + 32$$

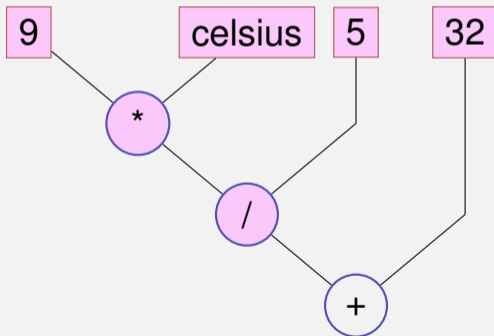




# Auswertungsreihenfolge

Reihenfolge nicht eindeutig bestimmt:

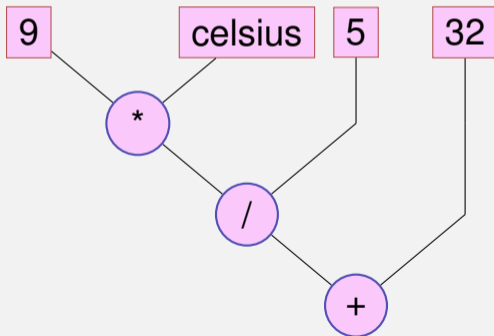
$$9 * \text{celsius} / 5 + 32$$



# Auswertungsreihenfolge

Reihenfolge nicht eindeutig bestimmt:

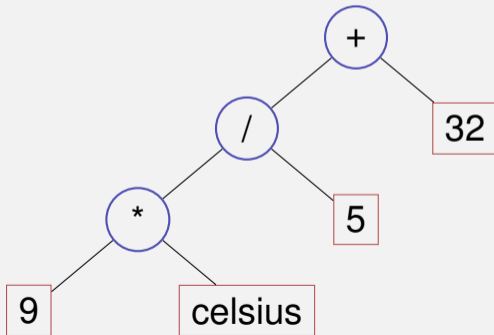
$$9 * \text{celsius} / 5 + 32$$



# Ausdrucksbäume – Notation

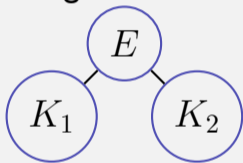
Üblichere Notation: Wurzel oben

9 \* celsius / 5 + 32



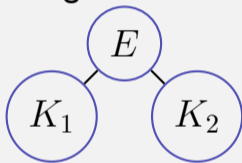
# Auswertungsreihenfolge – formaler

- Gültige Reihenfolge: Jeder Knoten wird erst *nach* seinen Kindern ausgewertet.



# Auswertungsreihenfolge – formaler

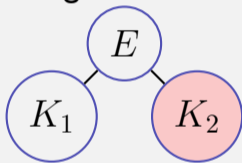
- Gültige Reihenfolge: Jeder Knoten wird erst *nach* seinen Kindern ausgewertet.



C++: anzuwendende gültige Reihenfolge nicht spezifiziert.

# Auswertungsreihenfolge – formaler

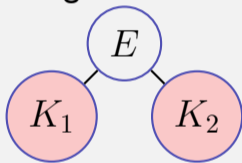
- Gültige Reihenfolge: Jeder Knoten wird erst *nach* seinen Kindern ausgewertet.



C++: anzuwendende gültige Reihenfolge nicht spezifiziert.

# Auswertungsreihenfolge – formaler

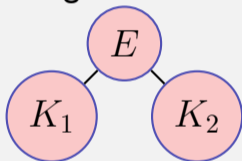
- Gültige Reihenfolge: Jeder Knoten wird erst *nach* seinen Kindern ausgewertet.



C++: anzuwendende gültige Reihenfolge nicht spezifiziert.

# Auswertungsreihenfolge – formaler

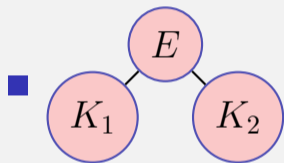
- Gültige Reihenfolge: Jeder Knoten wird erst *nach* seinen Kindern ausgewertet.



C++: anzuwendende gültige Reihenfolge nicht spezifiziert.



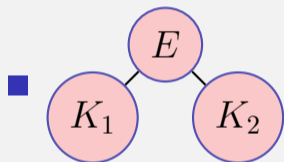
# Auswertungsreihenfolge – formaler



C++: anzuwendende gültige Reihenfolge nicht spezifiziert.

- "Guter Ausdruck": jede gültige Reihenfolge führt zum gleichen Ergebnis.

# Auswertungsreihenfolge – formaler



C++: anzuwendende gültige Reihenfolge nicht spezifiziert.

- Beispiel für "schlechten Ausdruck":  $(a+b)*(a++)$

# Auswertungsreihenfolge

## Richtlinie

**Vermeide** das Verändern von Variablen, welche im selben Ausdruck noch einmal verwendet werden!

# Arithmetische Operatoren

	Symbol	Stelligkeit	Präzedenz	Assoziativität
Unäres +	+	1	16	rechts
<b>Negation</b>	-	<b>1</b>	<b>16</b>	<b>rechts</b>
Multiplikation	*	2	14	links
Division	/	2	14	links
Modulus	%	2	14	links
Addition	+	2	13	links
Subtraktion	-	2	13	links

# Arithmetische Operatoren

	Symbol	Stelligkeit	Präzedenz	Assoziativität
Unäres +	+	1	16	rechts
<b>Negation</b>	-	<b>1</b>	<b>16</b>	<b>rechts</b>
Multiplikation	*	2	14	links
Division	<b>-a : R-Wert → R-Wert</b>			links
Modulus	%	2	14	links
Addition	+	2	13	links
Subtraktion	-	2	13	links

# Arithmetische Operatoren

	Symbol	Stelligkeit	Präzedenz	Assoziativität
Unäres +	+	1	16	rechts
Negation	-	1	16	rechts
Multiplikation	*	2	14	links
Division	/	2	14	links
Modulus	%	2	14	links
<b>Addition</b>	<b>+</b>	<b>2</b>	<b>13</b>	<b>links</b>
Subtraktion	-	2	13	links

# Arithmetische Operatoren

	Symbol	Stelligkeit	Präzedenz	Assoziativität
Unäres +	+	1	16	rechts
Negation	-	1	16	rechts
Multiplikation	*	2	14	links
Division	/	2	14	links
Modulus	%	2	14	links
<b>Addition</b>	<b>+</b>	<b>2</b>	<b>13</b>	<b>links</b>
Subtraktion	-	2	13	links

$$a+b : \text{R-Wert} \times \text{R-Wert} \rightarrow \text{R-Wert}$$

# Arithmetische Operatoren

	Symbol	Stelligkeit	Präzedenz	Assoziativität
Unäres +	+	1	16	rechts
Negation	-	1	16	rechts
<b>-a+b+c</b>				
Addition	+	2	13	links
Subtraktion	-	2	13	links



# Arithmetische Operatoren

	Symbol	Stelligkeit	Präzedenz	Assoziativität
Unäres +	+	1	16	rechts
<b>Negation</b>	-	<b>1</b>	<b>16</b>	<b>rechts</b>
<div style="border: 1px solid black; background-color: #e0e0e0; padding: 10px; display: inline-block;"><math>-a+b+c</math></div>				
<b>Addition</b>	+	<b>2</b>	<b>13</b>	<b>links</b>
Subtraktion	-	2	13	links

# Arithmetische Operatoren

	Symbol	Stelligkeit	Präzedenz	Assoziativität
Unäres +	+	1	16	rechts
Negation	-	1	16	rechts
$-a+b+c = ((-a) + b) + c$ $\text{R-Wert} \times \text{R-Wert} \times \text{R-Wert} \rightarrow \text{R-Wert}$				
Addition	+	2	13	links
Subtraktion	-	2	13	links

# Zuweisungsausdruck – nun genauer

- Bereits bekannt:  $a = b$  bedeutet  
Zuweisung von  $b$  (R-Wert) an  $a$  (L-Wert).  
Rückgabe: L-Wert

# Zuweisungsausdruck – nun genauer

- Bereits bekannt:  $a = b$  bedeutet  
Zuweisung von  $b$  (R-Wert) an  $a$  (L-Wert).  
Rückgabe: L-Wert
- Was bedeutet  $a = b = c$  ?

# Zuweisungsausdruck – nun genauer

- Bereits bekannt:  $a = b$  bedeutet Zuweisung von  $b$  (R-Wert) an  $a$  (L-Wert).  
Rückgabe: L-Wert
- Was bedeutet  $a = b = c$  ?
- Antwort: Zuweisung rechtsassoziativ, also

$a = b = c$



$a = (b = c)$

# Zuweisungsausdruck – nun genauer

$$a = b = c \quad \iff \quad a = (b = c)$$

Beispiel Mehrfachzuweisung:

$$a = b = 0 \implies b=0; a=0$$

# Division und Modulus

- Operator `/` realisiert ganzzahlige Division

`5 / 2` hat Wert `2`

# Division und Modulus

- Operator `/` realisiert ganzzahlige Division

`5 / 2` hat Wert 2

- In `fahrenheit.cpp`

```
9 * celsius / 5 + 32
```

```
15 degrees Celsius are 59 degrees Fahrenheit
```



# Division und Modulus

- In `fahrenheit.cpp`

```
9 * celsius / 5 + 32
```

```
15 degrees Celsius are 59 degrees Fahrenheit
```

# Division und Modulus

- In `fahrenheit.cpp`

```
9 * celsius / 5 + 32
```

15 degrees Celsius are 59 degrees Fahrenheit

- Mathematisch äquivalent...

```
9 / 5 * celsius + 32
```

# Division und Modulus

- In `fahrenheit.cpp`

```
9 * celsius / 5 + 32
```

15 degrees Celsius are 59 degrees Fahrenheit

- Mathematisch äquivalent...

```
1 * celsius + 32
```

# Division und Modulus

- In `fahrenheit.cpp`

```
9 * celsius / 5 + 32
```

15 degrees Celsius are 59 degrees Fahrenheit

- Mathematisch äquivalent...

```
15 + 32
```

# Division und Modulus

- In `fahrenheit.cpp`

```
9 * celsius / 5 + 32
```

```
15 degrees Celsius are 59 degrees Fahrenheit
```

- Mathematisch äquivalent...

```
47
```

# Division und Modulus

- In `fahrenheit.cpp`

```
9 * celsius / 5 + 32
```

15 degrees Celsius are 59 degrees Fahrenheit

- Mathematisch äquivalent... aber nicht in C++!

```
9 / 5 * celsius + 32
```

15 degrees Celsius are 47 degrees Fahrenheit

# Division und Modulus

- Modulus-Operator berechnet Rest der ganzzahligen Division

$5 / 2$  hat Wert 2,       $5 \% 2$  hat Wert 1.

# Division und Modulus

- Modulus-Operator berechnet Rest der ganzzahligen Division

$5 / 2$  hat Wert 2,       $5 \% 2$  hat Wert 1.

- Es gilt immer:

$(a / b) * b + a \% b$  hat den Wert von  $a$ .



# Inkrement und Dekrement

- Erhöhen / Erniedrigen einer Zahl um 1 ist eine häufige Operation
- geht für einen L-Wert so:

```
expr = expr + 1.
```

# Inkrement und Dekrement

```
expr = expr + 1.
```

Nachteile

# Inkrement und Dekrement

```
expr = expr + 1.
```

Nachteile

- relativ lang
- expr wird zweimal ausgewertet (Effekte!)

# In-/Dekrement Operatoren

## Post-Inkrement

`expr++`

Wert von `expr` wird um 1 erhöht, der *alte* Wert von `expr` wird (als R-Wert) zurückgegeben

# In-/Dekrement Operatoren

## Prä-Inkrement

`++expr`

Wert von `expr` wird um 1 erhöht, der *neue* Wert von `expr` wird (als L-Wert) zurückgegeben

# In-/Dekrement Operatoren

## Post-Dekrement

`expr--`

Wert von `expr` wird um 1 verringert, der *alte* Wert von `expr` wird (als R-Wert) zurückgegeben

# In-/Dekrement Operatoren

## Prä-Dekrement

`--expr`

Wert von `expr` wird um 1 verringert, der *neue* Wert von `expr` wird (als L-Wert) zurückgegeben

# In-/Dekrement Operatoren

## Beispiel

```
int a = 7;  
std::cout << ++a << "\n";  
std::cout << a++ << "\n";  
std::cout << a << "\n";
```



# In-/Dekrement Operatoren

## Beispiel

```
int a = 7;  
std::cout << ++a << "\n"; // 8  
std::cout << a++ << "\n";  
std::cout << a << "\n";
```

# In-/Dekrement Operatoren

## Beispiel

```
int a = 7;  
std::cout << ++a << "\n"; // 8  
std::cout << a++ << "\n"; // 8  
std::cout << a << "\n";
```

# In-/Dekrement Operatoren

## Beispiel

```
int a = 7;  
std::cout << ++a << "\n"; // 8  
std::cout << a++ << "\n"; // 8  
std::cout << a << "\n"; // 9
```

# C++ **vs.** ++C

Eigentlich sollte unsere Sprache ++C heissen, denn

- sie ist eine Weiterentwicklung der Sprache C,

# C++ **vs.** ++C

Eigentlich sollte unsere Sprache ++C heissen, denn

- sie ist eine Weiterentwicklung der Sprache C,
- während C++ ja immer noch das alte C liefert.

# Arithmetische Zuweisungen

`a += b`

$\Leftrightarrow$

`a = a + b`

# Arithmetische Zuweisungen

`a += b`

$\Leftrightarrow$

`a = a + b`

Analog für `-`, `*`, `/` und `%`

# Binäre Zahlendarstellungen

Binäre Darstellung ("Bits" aus  $\{0, 1\}$ )

$$b_n b_{n-1} \dots b_1 b_0$$

entspricht der Zahl  $b_n \cdot 2^n + \dots + b_1 \cdot 2^1 + b_0 \cdot 2^0$



# Binäre Zahlendarstellungen

Binäre Darstellung ("Bits" aus  $\{0, 1\}$ )

$$b_n b_{n-1} \dots b_1 b_0$$

entspricht der Zahl  $b_n \cdot 2^n + \dots + b_1 \cdot 2 + b_0$

# Binäre Zahlendarstellungen

Binäre Darstellung ("Bits" aus  $\{0, 1\}$ )

$$b_n b_{n-1} \dots b_1 b_0$$

entspricht der Zahl  $b_n \cdot 2^n + \dots + b_1 \cdot 2 + b_0$

Beispiel: 101011

# Binäre Zahlendarstellungen

Binäre Darstellung ("Bits" aus  $\{0, 1\}$ )

$$b_n b_{n-1} \dots b_1 b_0$$

entspricht der Zahl  $b_n \cdot 2^n + \dots + b_1 \cdot 2 + b_0$

Beispiel: 101011 entspricht  $32+8+2+1$ .

# Binäre Zahlendarstellungen

Binäre Darstellung ("Bits" aus  $\{0, 1\}$ )

$$b_n b_{n-1} \dots b_1 b_0$$

entspricht der Zahl  $b_n \cdot 2^n + \dots + b_1 \cdot 2 + b_0$

Beispiel: 101011 entspricht 43.

# Binäre Zahlendarstellungen

Binäre Darstellung ("Bits" aus  $\{0, 1\}$ )

$$b_n b_{n-1} \dots b_1 b_0$$

entspricht der Zahl  $b_n \cdot 2^n + \dots + b_1 \cdot 2 + b_0$

Beispiel: **101011** entspricht 43.

*Niedrigstes Bit, Least Significant Bit (LSB)*

*Höchstes Bit, Most Significant Bit (MSB)*

# Binäre Zahlen: Zahlen der Computer?

## Wahrheit: Computer rechnen mit Binärzahlen.

NEUE ZÜRCHER ZEITUNG

# TECHNIK

Mittwoch, 30. August 1950 Blatt 13  
Mittagsausgabe Nr. 1796 (50)

### Das programmgesteuerte Rechengertät an der Eidgenössischen Technischen Hochschule in Zürich

Die Entwicklung programmgesteuerter Rechenmaschinen in den Vereinigten Staaten von Amerika wird in den Artikeln „Elektronische Rechenmaschinen“ (vgl. Nr. 2149 der „N. Z. Z.“ vom 13. Oktober 1948) und „Die neueste elektronische Rechenmaschine“ (vgl. Nr. 872 der „N. Z. Z.“ vom 26. April 1950) behandelt. Nachstehend soll von einem Gerät deutscher Herkunft — Zuse K-6, Neubibchen — die Rolle sein, welches im Juli dieses Jahres am Institut für angewandte Mathematik der Eidgenössischen Technischen Hochschule in Zürich, das unter der Leitung von Prof. Dr. F. Siefel steht, in Betrieb genommen wurde. Damit ist dieses Institut in der Lage, dem in der Schweiz immer stärker werdenden Bedarf an einer leistungsfähigen Zentraltabelle für numerische Rechnungen wenigstens teilweise gerecht zu werden. Bereits sind einige mathematische Probleme behandelt worden, und die Erfüllung vieler anderer Aufgaben ist vorbereitet.

#### Merkmale des Gerätes

Das Gerät ist ein Glied in dem progressiven Entwicklungssystem des Ingenieurs Konrad Zuse; es wurde im Auftrag des Instituts für angewandte Mathematik der E. T. H. unter Berücksichtigung von dessen Wünschen und Ideen von Zuse als „Modell Z 4“ konstruiert. Die ursprüngliche Entwicklung in Deutschland erfolgte in den Kriegsjahren und verlief völlig unabhängig von den Untersuchungen des Vereinigten Staates. Es ist überaus interessant festzustellen, wie für die meisten wichtigen funktionalen Probleme bedenkterweise genau dieselbe Lösung gefunden wurde, wie aber andererseits gewisse Fragen sekundärer Wichtigkeit eine ganz unterschiedliche Behandlung bekommen wurde.

Eine kurze technische Charakterisierung lautet wie folgt: Elektronenmechanisches Gerät mit 2200 Relais, 21 Schaltkästchen und einem Speicher für 64 Zahlen, welcher mit neuartigen, mechanischen Schaltgliedern arbeitet; Vervollständigung des Dualsystems und der halblogischen Darstellung; Multiplikationszeit 2,5 Sekunden; Programmsteuerung mit Hilfe zweier Lochstreifen, auf die willkürlich umgeschaltet werden kann; Eingabe von Zahlen durch eine Tastatur oder durch einen Lochstreifen; Abgabe der Resultate durch Lampenfeld, Lochstreifen oder Druckwerk.

#### Das duale Zahlensystem

Allgemein wird programmgesteuertes Rechengertät häufig als duale Zahlensystem zugrunde gelegt, welches nur die zwei Zahlensymbole 0 und 1 verwendet, während das bekannte Dezimalsystem

lesen wir eine Dezimalzahl von rechts nach links, so erhält sich das Gewicht von Stelle zu Stelle um den Faktor 10. Im Dualsystem ist nun einfach dieser Faktor 10 durch 2 zu ersetzen. Also bedeutet die (zunehmend duale) Zahl bedeutet den Ausdruck:

$$a \cdot 2^3 + b \cdot 2^2 + c \cdot 2^1 + d \cdot 2^0 + e \cdot 2^{-1} + f \cdot 2^{-2} + g \cdot 2^{-3}$$

Die Zahl 1 wird in beiden Systemen gleich dargestellt. Im jedoch duale von dezimalen Zahlen deutlich zu trennen, schreiben wir die duale 1 als  $1_2$ . — Dagegen weicht schon die 2 ab, indem sie dual  $10_2$  lautet, denn dies bedeutet  $1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0 = 2$ . Wenn einer Zahl (ohne Stellen nach dem Komma) bereits eine Null zugefügt wird, so vergrößert sie sich um den Faktor 2 (und sieht, wie im Dualsystem, um den Faktor 10). Auf diese Weise kann aus  $10_2 = 2$  auf einfachste Weise gebildet werden:  $100_2 = 4$ ,  $1000_2 = 8$ ,  $10000_2 = 16$ , usw.

Die Dualzahl  $10101_2$  bedeutet also:  $1 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 21$

Ganz analog sind etwaige Stellen nach dem Komma zu interpretieren; so wird  $1,011_2$  wie folgt interpretiert:

$$1 \cdot 2^0 + 0 \cdot 2^{-1} + 1 \cdot 2^{-2} + 1 \cdot 2^{-3} = 1 + \frac{1}{4} + \frac{1}{8} = 1,375$$

Der große Vorteil, der das Dualsystem für Rechenautomaten so geeignet macht, nämlich die Reduktion der Anzahl der verwendeten Symbole auf nur zwei, wird allerdings durch einen Nachteil erkauft: Es braucht mehr Stellen, um eine bestimmte Zahl darzustellen. Die einstellige Zahl 8

Änderung des Maßstabes durchgeführt werden können.

Die beschriebene Darstellung bringt eine gewisse Komplikation der Rechenoperationen mit sich. So müssen vor einer Addition die beiden Summanden zunächst so verschoben werden, daß ihre Kommata untereinander zu liegen kommen, was am Hand eines Beispiels erläutert werden soll. Damit der Leser nicht durch das ausgeführte duale Zahlensystem verärgert wird, ist das Beispiel im Dezimalsystem durchgeführt; doch wird daran erinnert, daß das Gerät in Wirklichkeit mit dualen Zahlen rechnet.

Es soll also etwa addiert werden:  $2,345678 \times 10^3 + 9,876543 \times 10^1$  (Man beachte, daß die gesamte Zahl stets zwischen 1 und 10 liegt, also das Komma nachher ersten Stelle ist). Nun müssen die beiden Summanden „ausgerichtet“ werden, d. h. die beiden Exponenten sind einander gleich zu machen, um eine einheitliche Exponenten den Wert des größeren, also 2. Die Zahlen unten nun, richtig untereinander geschrieben, sind addiert, wie folgt:

$$\begin{array}{r} 2,345678 \times 10^3 \\ 0,987654 \times 10^2 \\ \hline 2,535504 \times 10^3 \end{array}$$

Es ist ersichtlich, daß bei der kleineren der beiden Zahlen rechts einige Stellen abgeschrieben werden mußten; denn wenn die Summanden siebenstellig gegeben waren, so soll auch das Resultat nicht mehr als sieben Stellen enthalten.



Abb. 2. Der Schalter bei der Festlegung eines Rechnerplanes. Die Ableser für den Lochstreifen sind deutlich sichtbar.

Befehle können „belting“ gegeben werden, d. h. ihre Ausführung wird von der Natur eines errechneten Resultates abhängig gemacht. Erst dadurch werden die außerordentlich vielen Perfora-

# Binäre Zahlen: Zahlen der Computer?

Klischee: Computer reden 0/1-Kauderwelsch.



# Binäre Zahlen: Zahlen der Computer?

Klischee: Computer reden 0/1-Kauderwelsch.

## Bionio Bionio Bionio

01001110 01011010 01011010

Freitag, 8. Juni 2012 · Nr. 131 · 233. Jhg.

01001010 01011010 01001101

www.nzz.ch · Fr. 4.00 · € 3.50



01000010 01100101  
01110010 01101001

01100011 01101000 01110100 01100101

00100000 11111100 01100010  
01100101 01100100 00100000  
01101110 01100101 01110101 011-  
00101 01110011 00100000 010-  
01101 01100001 01110011

01120011 01100001

01100011 01100001 01100000 0110-  
0001 01101110 00100000 01010011 01111-  
001 01110010 01100001 01100101 01101110  
0000101 00001010 00001101 0000010  
0000101 0101110 01100111 0101101 010-  
00010 0100001 0001110 01100010 01100001  
01100111 01101000 01110010 01100101 011-  
10010 00100000 01110110 0001111 0001101  
00100000 01010011 01100001 01100000 011-  
00001 01110101 01110000 01101100 0110-  
001 011010100 01111000 01010000

01100110 01100101

01100010 01101110 01100111 01100001 011-  
0000 01100001 01101100 01101000 010-  
0001 01101110 00001101 00000100 00001101  
00001000 00001100 01100001 01110101 011-  
10000 00000000 00000010 01100101 0111-  
0010 01101001 01100001 01100000 0110000-

01100101 01110001 00100000 01001101 011-  
00001 01110001 01110011 01100000 01101-  
011 01100101 01110010 01010000 01110011  
01110000 01100001 01110010 01110000 011-  
0010 00000001 01100110 01101010 0110110  
01100100 01100110 01101110 00101110 001-  
00000 011000100 01101001 01100110 001-  
00000 01010000 01100001 01100111 01100001  
01100101 01110010 01110011 01101101  
01100111 00100000 01100101 01100001 011-  
0001 01101000 01110010 01100111 011-  
10000 01101001 01110011 01101000 01100001  
01101110 10110111 00100000 01100100 011-  
00001 01100110 11111100 01110010

00100000 01101110

01100101 01110010 01100000 01101110 0111-  
0100 01110111 01100110 01110010 0110101  
01101100 01100001 01100001 01100000 001-  
0110 00000101 00000100 00000101 000-  
0001 01000001 11111100 01110010 011001-  
11 00100000 01000000 01100101 01100111  
01100001 01100000 01101101 01100110 011-  
0010 0101100 00100000 00000000 0110000-

01000110 01101100 11111100

01100011 01101000 01110100 01101100 01100001 01101110 01100011 01110001 00100101 00101100 01100101 01101110 01100000 0000-  
0000 01101000 01101110 00100000 00100000 01100001 01110100 01110010 01100001 01110001 00001001 00000100 00000100 01101100 01100101  
01100101 00100000 01100111 01100101 01101100 01100001 01100000 01100001 01100000 01100001 01100001 01100001 01100001

01201000



## ■ Abschätzung der Grössenordnung von Zweierpotenzen<sup>3</sup>:

$$2^{10} = 1024 = 1\text{Ki} \approx 10^3.$$

$$2^{32} = 4 \cdot (1024)^3 = 4\text{Gi}.$$

$$2^{64} = 16\text{Ei} \approx 16 \cdot 10^{18}.$$

---

<sup>3</sup>Dezimal vs. Binäre Einheiten: MB - Megabyte vs. MiB - Megabibyte (etc.)  
kilo (K, Ki) – mega (M, Mi) – giga (G, Gi) – tera(T, Ti) – peta(P, Pi) – exa (E, Ei)

## ■ Abschätzung der Grössenordnung von Zweierpotenzen<sup>3</sup>:

$$2^{10} = 1024 = 1\text{Ki} \approx 10^3.$$

$$2^{32} = 4 \cdot (1024)^3 = 4\text{Gi}.$$

$$2^{64} = 16\text{Ei} \approx 16 \cdot 10^{18}.$$

---

<sup>3</sup>Dezimal vs. Binäre Einheiten: MB - Megabyte vs. MiB - Megabibyte (etc.)  
kilo (K, Ki) – mega (M, Mi) – giga (G, Gi) – tera(T, Ti) – peta(P, Pi) – exa (E, Ei)

## ■ Abschätzung der Grössenordnung von Zweierpotenzen<sup>3</sup>:

$$2^{10} = 1024 = 1\text{Ki} \approx 10^3.$$

$$2^{32} = 4 \cdot (1024)^3 = 4\text{Gi}.$$

$$2^{64} = 16\text{Ei} \approx 16 \cdot 10^{18}.$$

---

<sup>3</sup>Dezimal vs. Binäre Einheiten: MB - Megabyte vs. MiB - Megabibyte (etc.)  
kilo (K, Ki) – mega (M, Mi) – giga (G, Gi) – tera(T, Ti) – peta(P, Pi) – exa (E, Ei)

# Hexadezimale Zahlen

Zahlen zur Basis 16. Darstellung

$$h_n h_{n-1} \dots h_1 h_0$$

entspricht der Zahl

$$h_n \cdot 16^n + \dots + h_1 \cdot 16 + h_0.$$

Schreibweise in C++: vorangestelltes 0x

Beispiel: 0xff entspricht 255.

Hex Nibbles

hex	bin	dec
0	0000	0
<b>1</b>	<b>0001</b>	<b>1</b>
<b>2</b>	<b>0010</b>	<b>2</b>
3	0011	3
<b>4</b>	<b>0100</b>	<b>4</b>
5	0101	5
6	0110	6
7	0111	7
<b>8</b>	<b>1000</b>	<b>8</b>
9	1001	9
a	1010	10
b	1011	11
c	1100	12
d	1101	13
e	1110	14
f	1111	15

# Wozu Hexadezimalzahlen?

- Ein Hex-Nibble entspricht *genau* 4 Bits.

# Wozu Hexadezimalzahlen?

- Ein Hex-Nibble entspricht *genau* 4 Bits.
- „Kompakte Darstellung von Binärzahlen“.

# Wozu Hexadezimalzahlen?

- Ein Hex-Nibble entspricht *genau* 4 Bits.
- „Kompakte Darstellung von Binärzahlen“.

32-bit Zahlen: 0x00000000 -- 0xffffffff .

0x80000000: höchstes Bit einer 32-bit Zahl gesetzt.

0xffffffff: alle Bits einer 32-bit Zahl gesetzt.

„0x8a20aaf0 ist eine Adresse in den oberen 2G des 32-bit Adressraumes“

# Wozu Hexadezimalzahlen?

- Ein Hex-Nibble entspricht *genau* 4 Bits.
- „Kompakte Darstellung von Binärzahlen“.

32-bit Zahlen: 0x00000000 -- 0xffffffff .

0x80000000: höchstes Bit einer 32-bit Zahl gesetzt.

0xffffffff: alle Bits einer 32-bit Zahl gesetzt.

„0x8a20aaf0 ist eine Adresse in den oberen 2G des 32-bit Adressraumes“



# Wozu Hexadezimalzahlen?

- Ein Hex-Nibble entspricht *genau* 4 Bits.
- „Kompakte Darstellung von Binärzahlen“.

32-bit Zahlen: 0x00000000 -- 0xffffffff .

0x80000000: höchstes Bit einer 32-bit Zahl gesetzt.

0xffffffff: alle Bits einer 32-bit Zahl gesetzt.

„0x8a20aaf0 ist eine Adresse in den oberen 2G des 32-bit Adressraumes“

# Wozu Hexadezimalzahlen?

- Ein Hex-Nibble entspricht *genau* 4 Bits.
- „Kompakte Darstellung von Binärzahlen“.

32-bit Zahlen: 0x00000000 -- 0xffffffff .

0x80000000: höchstes Bit einer 32-bit Zahl gesetzt.

0xffffffff: alle Bits einer 32-bit Zahl gesetzt.

„0x8a20aaf0 ist eine Adresse in den oberen 2G des 32-bit Adressraumes“

# Beispiel: Hex-Farben

#00FF00



r g b

# Beispiel: Hex-Farben

#FFFFFF00



r g b

# Beispiel: Hex-Farben

#808080



r g b

# Beispiel: Hex-Farben

#FF0050



r g b

# Wozu Hexadezimalzahlen?

## “Für Programmierer und Techniker”

(Bedienungsanleitung Schachcomputer *Mephisto II*, 1981)

Beispiele:

8200

a) Anzeige 8200  
MEPHISTO ist mit genau 2 Bauern-Einheiten im Vorteil.

7F00

b) Anzeige 7F00  
MEPHISTO ist mit genau 1 Bauern-Einheit im Nachteil.

Die Anzeige erfolgt in **hexadezimaler Schreibweise**. Im Gegensatz zum gewohnten Dezimalsystem gehen die Ziffern an jeder Stelle von 0 bis F (A = 10, B = 11, ... F = 15).

Für mathematisch Vorgebildete nachstehend die Umrechnungsformel in das dezimale Punktsystem:

$$ABCD = (A \times 16^3) + (B \times 16^2) + (C \times 16^1) + (D \times 16^0)$$

Für A gilt: 7 = -1; 8 = 0; 9 = +1 usw.

Eine Bauereinheit (B) wird ausgedrückt in  $16^2 = 256$  Punkten. Dieses auf den ersten Blick vielleicht etwas komplizierte System dient der Service-Freundlichkeit von MEPHISTO, sowie insbesondere der Entwicklungsarbeit an zukünftigen, noch stärkeren Programmen, ist also mehr für unsere Programmierer und Techniker vorgesehen.

Beispiele:

805E

c) Anzeige 805E  
(E=-14) Umrechnung nach folgendem Verfahren:  
 $(14 \times 16^0) + (5 \times 16^1) + (0 \times 16^2) + (0 \times 16^3) = 14 + 80 + 0 + 0 =$   
 $= +94 \text{ Punkte.}$

7F80

d) Anzeige 7F80  
(7=-1; F=15) Umrechnung wie folgt:  
 $(0 \times 16^0) + (8 \times 16^1) + (15 \times 16^2) - (1 \times 16^3) = 0 + 128 + 3840 - 4096 =$

# Wozu Hexadezimalzahlen?

Die NZZ hätte viel Platz sparen können...

4e 5a 5a

01001110 01011010 01011010

Freitag, 8. Juni 2012 · Nr. 131 · 233. Jhg.

01001010 01010110 01001101

www.nzz.ch · Fr. 4.00 · € 3.50



01000110 01101100 11111100

01100011 01101000 01101100 01101000 01100001 01101110 01100011 01100011 01100101 01101100 01100101 01101110 01100100 0000-  
0000 01101001 01101110 00100000 01010000 01100001 01101100 01101000 01100001 01100011 00001101 00000100 01000100 01101101  
01100101 00100000 01100111 01100101 01100100 01100001 01100000 01101001 01100111 01100101 01100001

01101000

01000010 01100101  
01110010 01101001

01100011 01101000 01110100 01100101

00100000 11111100 01100010  
01100101 01110010 00100000  
01101110 01100101 01110101 011-  
00101 0110011 00100000 010-  
01101 01100001 01110011

01110011 01100001

01100011 01100001 01100000 010-  
0001 0110110 0000000 0101001 0111-  
001 01110010 01100001 01100110 01101110  
0000101 00001010 0000101 0000010  
0000101 0110110 01100111 0101101 010-  
00010 0100011 0001111 01100010 01100001  
01100011 01100000 01110010 01100101 011-  
1000 00100000 01110010 0001111 0001101  
00100000 01010011 01100001 01100000 011-  
00001 01100101 01110000 01101100 01100-  
001 01100100 01110010 01010000

01100110 01100101

01100010 01101110 01100011 01100001 011-  
0000 01100001 01101100 0110100 010-  
0100 01101110 0000101 00000000 0000101  
00000000 00001100 01100001 01100101 011-  
1000 00000000 00000000 01100001 0111-  
0010 0110100 01100001 01100000 01110000

01100101 01110011 00100000 01001101 011-  
0001 0110011 01100111 01100001 01101-  
011 01100101 01100010 00100000 0110011  
01110000 01100001 01110000 01110000 011-  
0010 01000101 01100110 01100101 0110110  
01100100 01100101 01100110 01010110 001-  
0000 01000100 01100101 01100101 001-  
0000 01010000 01100101 01100101 01100101  
01100101 01110010 01101001 01101100  
01100111 00100000 01100101 01100001 011-  
0001 01101000 01100100 01100101 0000-  
000 01110001 01101100 01100101 01100101  
01100110 01100001 01100111 01101110 0111-  
0000 0100010 01100000 10000101 01000100  
01100101 01110010 01100101 01101111 011-  
10000 01100101 01100101 01100100 01100101  
01101110 10110111 00100000 01100010 011-  
00001 01100101 11111100 01110000

00100000 01110110

01100101 01110010 01100001 01101110 011-  
0100 01100111 00101111 01110010 01110000  
01100100 01100101 01100001 01101000 001-  
01110 0000101 00001010 00000101 000-  
0100 01000000 11111100 01100000 011001-  
11 00100000 01000000 01100101 01100101  
01100001 01100000 01101111 01100101 011-  
0010 01010100 00100000 00000000 011000-



# Wertebereich des Typs int

---

```
// Program: limits.cpp
// Output the smallest and the largest value of type int.

#include <iostream>
#include <limits>

int main()
{
    std::cout << "Minimum int value is "
               << std::numeric_limits<int>::min() << ".\n"
               << "Maximum int value is "
               << std::numeric_limits<int>::max() << ".\n";
    return 0;
}
```

---

# Wertebereich des Typs int

```
// Program: limits.cpp
// Output the smallest and the largest value of type int.

#include <iostream>
#include <limits>

int main()
{
    std::cout << "Minimum int value is "
               << std::numeric_limits<int>::min() << ".\n"
               << "Maximum int value is "
               << std::numeric_limits<int>::max() << ".\n";
    return 0;
}
```

## Zum Beispiel

```
Minimum int value is -2147483648.
Maximum int value is 2147483647.
```

# Wertebereich des Typs int

```
// Program: limits.cpp
// Output the smallest and the largest value of type int.

#include <iostream>
#include <limits>

int main()
{
    std::cout << "Minimum int value is "
               << std::numeric_limits<int>::min() << ".\n"
               << "Maximum int value is "
               << std::numeric_limits<int>::max() << ".\n";
    return 0;
}
```

Zum Beispiel

Minimum int value is -2147483648.

Maximum int value is 2147483647.

Woher kommen diese Zahlen?

# Wertebereich des Typs `int`

- Repräsentation mit  $B$  Bits. Wertebereich

$$\{-2^{B-1}, \dots, -1, 0, 1, \dots, 2^{B-1} - 2, 2^{B-1} - 1\}$$

# Wertebereich des Typs `int`

- Repräsentation mit  $B$  Bits. Wertebereich

$$\{-2^{B-1}, \dots, -1, 0, 1, \dots, 2^{B-1} - 2, 2^{B-1} - 1\}$$

- Auf den meisten Plattformen  $B = 32$

Woher kommt gerade diese Aufteilung?

# Wertebereich des Typs `int`

- Repräsentation mit  $B$  Bits. Wertebereich

$$\{-2^{B-1}, \dots, -1, 0, 1, \dots, 2^{B-1} - 2, 2^{B-1} - 1\}$$

- Für den Typ `int` garantiert C++  $B \geq 16$

Woher kommt gerade diese Aufteilung?

# Überlauf und Unterlauf

- Arithmetische Operationen (+, -, \*) können aus dem Wertebereich herausführen.
- Ergebnisse können inkorrekt sein.

```
power8.cpp:  $15^8 = -1732076671$ 
```

```
power20.cpp:  $3^{20} = -808182895$ 
```

- Es gibt *keine Fehlermeldung!*

# Der Typ `unsigned int`

- Wertebereich

$$\{0, 1, \dots, 2^B - 1\}$$

- Alle arithmetischen Operationen gibt es auch für `unsigned int`.
- Literale: `1u`, `17u` ...



# Gemischte Ausdrücke

- Operatoren können Operanden verschiedener Typen haben (z.B. `int` und `unsigned int`).

```
17 + 17u
```

- Solche gemischten Ausdrücke sind vom „allgemeineren“ Typ `unsigned int`.
- `int`-Operanden werden *konvertiert* nach `unsigned int`.

# Konversion

int Wert	Vorzeichen	unsigned int Wert
----------	------------	-------------------

---

$x$

$\geq 0$

$x$

$x$

$< 0$

$x + 2^B$

# Konversion

int Wert	Vorzeichen	unsigned int Wert
----------	------------	-------------------

$x$

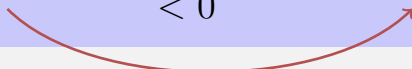
$\geq 0$

$x$

$x$

$< 0$

$x + 2^B$



Bei Zweierkomplementdarstellung passiert dabei intern gar nichts

# Rechnen mit Binärzahlen (4 Stellen)

Einfache Addition

$$\begin{array}{r} 2 \\ +3 \\ \hline 5 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 0010 \\ +0011 \\ \hline 0101 \end{array}$$

# Rechnen mit Binärzahlen (4 Stellen)

Einfache Subtraktion

$$\begin{array}{r} 5 \\ -3 \\ \hline 2 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 0101 \\ -0011 \\ \hline 0010 \end{array}$$

# Rechnen mit Binärzahlen (4 Stellen)

Addition mit Überlauf

$$\begin{array}{r} 7 \\ +9 \\ \hline 16 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 0111 \\ +1001 \\ \hline (1)0000 \end{array}$$

# Rechnen mit Binärzahlen (4 Stellen)

Negative Zahlen?

$$\begin{array}{r} 5 \\ +(-5) \\ \hline 0 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 0101 \\ \quad ??? \\ \hline (1)0000 \end{array}$$

# Rechnen mit Binärzahlen (4 Stellen)

Einfacher: -1

$$\begin{array}{r} 1 \\ +(-1) \\ \hline 0 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 0001 \\ 1111 \\ \hline (1)0000 \end{array}$$



# Rechnen mit Binärzahlen (4 Stellen)

Nutzen das aus:

3

+?

---

-1

0011

+????

---

1111

# Rechnen mit Binärzahlen (4 Stellen)

Invertieren!

$$\begin{array}{r} 3 \\ +(-4) \\ \hline -1 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 0011 \\ +1100 \\ \hline 1111 \hat{=} 2^B - 1 \end{array}$$

# Rechnen mit Binärzahlen (4 Stellen)

$$\begin{array}{r} a \\ +(-a - 1) \\ \hline -1 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} a \\ \bar{a} \\ \hline 1111 \hat{=} 2^B - 1 \end{array}$$

# Rechnen mit Binärzahlen (4 Stellen)

- Negation: Inversion und Addition von 1

$$-a \hat{=} \bar{a} + 1$$


# Rechnen mit Binärzahlen (4 Stellen)

- Wrap-around Semantik (Rechnen modulo  $2^B$ )

$$-a \hat{=} 2^B - a$$

# Warum das funktioniert

Modulo-Arithmetik: Rechnen im Kreis<sup>4</sup>



$11 \equiv 23 \equiv -1 \equiv \dots \pmod{12}$

$4 \equiv 16 \equiv \dots \pmod{12}$

$3 \equiv 15 \equiv \dots \pmod{12}$

<sup>4</sup>Die Arithmetik funktioniert auch mit Dezimalzahlen (und auch für die Multiplikation)

# Negative Zahlen (3 Stellen)

	$a$	$-a$
0	000	
1	001	
2	010	
3	011	
4	100	
5	101	
6	110	
7	111	

# Negative Zahlen (3 Stellen)

	$a$	$-a$	
0	000	000	0
1	001		
2	010		
3	011		
4	100		
5	101		
6	110		
7	111		



# Negative Zahlen (3 Stellen)

	$a$	$-a$	
0	000	000	0
1	001	<b>111</b>	-1
2	010		
3	011		
4	100		
5	101		
6	110		
7	<b>111</b>		

# Negative Zahlen (3 Stellen)

	$a$	$-a$	
0	000	000	0
1	001	111	-1
2	010	<b>110</b>	-2
3	011		
4	100		
5	101		
6	<b>110</b>		
7	111		

# Negative Zahlen (3 Stellen)

	$a$	$-a$	
0	000	000	0
1	001	111	-1
2	010	110	-2
3	011	<b>101</b>	-3
4	100		
5	<b>101</b>		
6	110		
7	111		

# Negative Zahlen (3 Stellen)

	$a$	$-a$	
0	000	000	0
1	001	111	-1
2	010	110	-2
3	011	101	-3
4	<b>100</b>	<b>100</b>	-4
5	101		
6	110		
7	111		

# Negative Zahlen (3 Stellen)

	$a$	$-a$	
0	000	000	0
1	001	111	-1
2	010	110	-2
3	011	101	-3
4	100	100	-4
5	101		
6	110		
7	111		

# Negative Zahlen (3 Stellen)

	$a$	$-a$	
0	000	000	0
1	001	111	-1
2	010	110	-2
3	011	101	-3
4	100	100	-4
5	101		
6	110		
7	111		

Das höchste Bit entscheidet über das Vorzeichen.