

Tutorübungen starten heute

Algorithmen und Datenstrukturen (für ET/IT)

Sommersemester 2018

Dr. Stefanie Demirci

Computer Aided Medical Procedures
Technische Universität München



Tutorübung	Tutorübung	Tutorübung	Raum
1	Freitag 9:45-11:15	Vincent von Büren	"0999"
2	Freitag 9:45-11:15	Izlen Erenoglu	"0406"
3	Donnerstag 8:00-9:30	Lea Straumann	"0406"
4	Freitag 11:30-13:00	Benedikt Böck	"0999"
5	Dienstag 15:00-16:30	Artem Gazizov	"0999"
6	Dienstag 15:00-16:30	Andreas Finkenzeller	"N5325"
7	Montag 15:00-16:30	Leon Garidis	"0999"
8	Montag 15:00-16:30	Rojda Hicsanmaz	"0406"
9	Donnerstag 8:00-9:30	Verena Keßler-Weißbrucker	"N5325"
10	Dienstag 15:00-16:30	Adrian Schiechel	"0406"

2

Programm heute

- 1 Einführung
- 2 Grundlagen von Algorithmen
- 3 Grundlagen von Datenstrukturen
 - Primitive Datentypen und Zahldarstellung
 - Felder als sequentielle Liste
 - Zeichen und Zeichenfolgen

Was sind primitive Datentypen?

Primitive Datentypen

Wir bezeichnen grundlegende, in Programmiersprachen eingebaute Datentypen als **primitive Datentypen**.

Durch Kombination von primitiven Datentypen lassen sich **zusammengesetzte Datentypen** bilden.

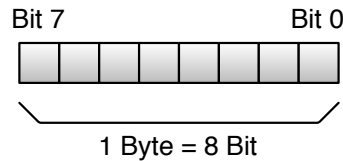
Beispiele für primitive Datentypen in C:

- `int` für ganze Zahlen
- `float` für floating point Zahlen
- `bool` für logische Werte

3

4

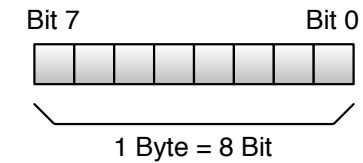
Bits und Bytes



Bytes als Maßeinheit für Speichergrößen (nach IEC, **traditionell**):

- 2^{10} Bytes = 1024 Bytes = 1 KiB, ein **Kilo Byte** (Kibi Byte)
- 2^{20} Bytes = 1 MiB, ein **Mega Byte** (bzw. MebiByte)
- 2^{30} Bytes = 1 GiB, ein **Giga Byte** (bzw. GibiByte)
- 2^{40} Bytes = 1 TiB, ein **Tera Byte** (bzw. TebiByte)
- 2^{50} Bytes = 1 PiB, ein **Peta Byte** (bzw. PebiByte)
- 2^{60} Bytes = 1 EiB, ein **Exa Byte** (bzw. ExbiByte)

Bits und Bytes



Bytes als Maßeinheit für Speichergrößen (nach IEC, **metrisch**):

- 10^3 Bytes = 1000 Bytes = 1 kB, ein **kilo Byte** (großes B)
- 10^6 Bytes = 1 MB, ein **Mega Byte**
- 10^9 Bytes = 1 GB, ein **Giga Byte**
- 10^{12} Bytes = 1 TB, ein **Tera Byte**
- 10^{15} Bytes = 1 PB, ein **Peta Byte**
- 10^{18} Bytes = 1 EB, ein **Exa Byte**

Hinweis: auch Bits werden als Maßangabe verwendet, z.B. 16 Mbit oder 16 Mb (kleines b).

5

6

```
1001110010001
0101001001000100010001
001000101010100100100010001
1110010001010101001001000100011
10010001    010101    00100100
01001110    00101     00010011
001001110   10011     011100101
10010001010 0100110   00111010111
010011100001001110000100111011101100110
110100 1001110010100011010001110 101001
11010 01001110010001110101100 01011
10011 000100111010010100111 10100
010100 01001110100101100 001001
10101110 010010100 10011101
100101010    010011101
001001110100110110010
0010011101011
```

Primitive Datentypen in C-ähnlichen Sprachen

Wir betrachten im Detail **primitive Datentypen** für:

- ① natürliche Zahlen (*unsigned integers*)
- ② ganze Zahlen (*signed integers*)
- ③ floating point Zahlen (*floats*)

7

8

Zahldarstellung

- **Dezimalsystem:**
 - Basis $x = 10$
 - Koeffizienten $c_n \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$
 - Beispiel: $123_{10} = 1 \cdot 10^2 + 2 \cdot 10^1 + 3 \cdot 10^0$
- **Binärsystem:**
 - Basis $x = 2$
 - Koeffizienten $c_n \in \{0, 1\}$
 - Beispiel: $1101_2 = 1 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 13_{10}$

9

Wie viele Ziffern pro Zahl?

Problem

Gegeben Zahl $z \in \mathbb{N}$, wie viele **Ziffern** m werden bezüglich **Basis** x benötigt?

Lösung

$$m = \lfloor \log_x(z) \rfloor + 1$$

Erläuterung: ($a \in \mathbb{R}$)

- $\lfloor a \rfloor = \text{floor}(a) =$ größte ganze Zahl kleiner gleich a
- $\lceil a \rceil = \text{ceil}(a) =$ kleinste ganze Zahl größer gleich a

$$a - 1 < \lfloor a \rfloor \leq a \leq \lceil a \rceil < a + 1$$

- $\log_x(z) = \frac{\ln(z)}{\ln(x)}$, wobei „ln“ der natürliche Logarithmus ist

11

Zahldarstellung

- **Oktalsystem:**
 - Basis $x = 8 (= 2^3)$
 - Koeffizienten $c_n \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$
 - Beispiel: $173_8 = 1 \cdot 8^2 + 7 \cdot 8^1 + 3 \cdot 8^0 = 123_{10}$
- **Hexadezimalsystem:**
 - Basis $x = 16 (= 2^4)$
 - Koeffizienten $c_n \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F\}$
 - Beispiel: $7B_{16} = 7 \cdot 16^1 + B \cdot 16^0 = 123_{10}$

10

Wie viele Ziffern pro Zahl?

Lösung

$$m = \lfloor \log_x(z) \rfloor + 1$$

Beispiele: $z = 123$

- Basis $x = 10$:

$$m = \lfloor \log_{10}(123) \rfloor + 1 = \lfloor 2.0899 \dots \rfloor + 1 = 3$$

- Basis $x = 2$:

$$m = \lfloor \log_2(123) \rfloor + 1 = \lfloor 6.9425 \dots \rfloor + 1 = 7$$

- Basis $x = 8$:

$$m = \lfloor \log_8(123) \rfloor + 1 = \lfloor 2.3141 \dots \rfloor + 1 = 3$$

- Basis $x = 16$:

$$m = \lfloor \log_{16}(123) \rfloor + 1 = \lfloor 1.7356 \dots \rfloor + 1 = 2$$

12

Größte Zahl pro Anzahl Ziffern?

Problem

Gegeben Basis x und m Ziffern, was ist die größte darstellbare Zahl?

Lösung

$$z_{max} = x^m - 1$$

Beispiele:

- $x = 2, m = 4$:

$$z_{max} = 2^4 - 1 = 15 = 1111_2$$

- $x = 2, m = 8$:

$$z_{max} = 2^8 - 1 = 255 = 11111111_2$$

- $x = 16, m = 2$:

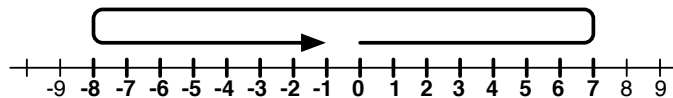
$$z_{max} = 16^2 - 1 = 255 = FF_{16}$$

13

Negative Zahlen

Darstellung durch 2-Komplement

Beispiel für 4 Bits (darstellbare Zahlen: $2^4 = 16$):



Damit erhält man:

0000 = +0	0100 = +4	1000 = -8	1100 = -4
0001 = +1	0101 = +5	1001 = -7	1101 = -3
0010 = +2	0110 = +6	1010 = -6	1110 = -2
0011 = +3	0111 = +7	1011 = -5	1111 = -1

Das erste Bit ist also das Vorzeichen!

15

Natürliche Zahlen in C-ähnlichen Sprachen

Natürliche Zahlen

In Computern verwendet man Binärdarstellung mit einer fixen Anzahl Ziffern (genannt Bits).

Die primitiven Datentypen für natürliche Zahlen sind:

- 8 Bits (ein Byte), darstellbare Zahlen: $\{0, \dots, 255\}$
in C: `unsigned char`
- 16 Bits, darstellbare Zahlen: $\{0, \dots, 65535\}$
in C: `unsigned short`
- 32 Bits, darstellbare Zahlen: $\{0, \dots, 4294967295\}$
in C: `unsigned long`
- 64 Bits, darstellbare Zahlen: $\{0, \dots, 2^{64} - 1\}$
in C: `unsigned long long`

14

2-Komplement Darstellung I

2-Komplement Darstellung

Sei $x \in \mathbb{N}, x > 0$. Die 2-Komplement Darstellung $-x_z$ von $-x$ mittels n Bits ist gegeben durch

$$-x_z = 2^n - x.$$

Vorheriges Beispiel war: $-5 = 1011$, also $x = 5$ und $n = 4$.

Nun:

$$-5_z = 2^4 - 5 = 16 - 5 = 11 = 1011_2$$

16

2-Komplement Darstellung II

Sei $b_n b_{n-1} \dots b_1$ eine Bitfolge.

- $(b_n b_{n-1} \dots b_1)_z$ sei der Zahlwert in 2-Komplement Darstellung
- für positive Zahlen von 0 bis $2^{n-1} - 1$ entspricht $(b_n b_{n-1} \dots b_1)_z$ der Binärdarstellung:

$$(0b_{n-1} \dots b_1)_z = (0b_{n-1} \dots b_1)_2$$

- für negative Zahlen von -2^{n-1} bis -1 gilt

$$(1b_{n-1} \dots b_1)_z = -2^{n-1} + (0b_{n-1} \dots b_1)_2$$

- allgemein:

$$(b_n b_{n-1} \dots b_1)_z = b_n \cdot (-2^{n-1}) + (b_{n-1} \dots b_1)_2$$

17

Eigenschaften 2-Komplement

- Für $n \in \mathbb{N}$ gilt

$$\begin{aligned}(111 \dots 11)_z &= (-2^{n-1}) + 2^{n-2} + \dots + 2^1 + 2^0 \\ &= -2^{n-1} + (2^{n-1} - 1) \\ &= -1\end{aligned}$$

- Um $-x$ aus x in 2-Komplement Darstellung zu erhalten: **Bilde bitweises Komplement und addiere 1.**

- **Beispiel:** Negatives von $6 = (0110)_2$ mit $n = 4$

$$-6 = (\bar{0}\bar{1}\bar{1}\bar{0})_z + 1 = (1001)_z + 1 = (1010)_z$$

- und zurück:

$$6 = (\bar{1}\bar{0}\bar{1}\bar{0})_z + 1 = (0101)_z + 1 = (0110)_z$$

18

Ganze Zahlen in C-ähnlichen Sprachen

Ganze Zahlen

Die primitiven Datentypen für ganze Zahlen sind:

- 8 Bits: unsigned char $\{0, \dots, 255\}$
signed char $\{-128, \dots, 127\}$
- 16 Bits: unsigned short $\{0, \dots, 65535\}$
signed short $\{-32768, \dots, 32767\}$
- 32 Bits: unsigned long $\{0, \dots, 2^{32} - 1\}$
signed long $\{-2^{31}, \dots, 2^{31} - 1\}$
- 64 Bits: unsigned long long $\{0, \dots, 2^{64} - 1\}$
signed long long $\{-2^{63}, \dots, 2^{63} - 1\}$

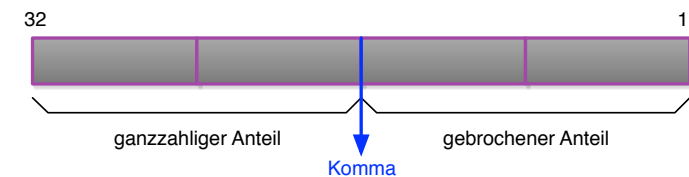
- signed kann weggelassen werden (ausser bei char!)
- unsigned int und signed int sind je nach System 16, 32 oder 64 Bit

19

Rationale Zahlen I

Festkomma Darstellung:

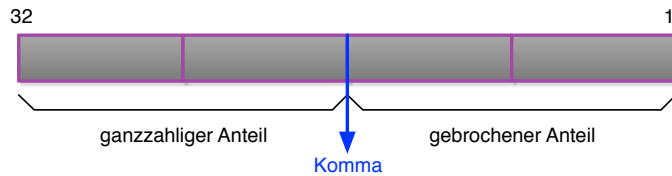
- Komma an fester Stelle in Zahl
- Beispiel mit $n = 32$:



- Nachteile:
 - weniger große Zahlen darstellbar
 - feste Genauigkeit der Nachkommastellen

20

Rationale Zahlen II



- Interpretation für $r \in \mathbb{Q}$:

$$r = c_n \cdot 2^n + \dots + c_0 \cdot 2^0 + c_{-1} 2^{-1} + \dots + c_{-m} \cdot 2^{-m}$$

mit n Vorkomma- und m Nachkomma-Ziffern

- Beispiel:

$$\begin{aligned} 11.01_2 &= 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 + 0 \cdot 2^{-1} + 1 \cdot 2^{-2} \\ &= 2 + 1 + 0 + \frac{1}{4} = 3.25_{10} \end{aligned}$$

21

Floating Point Zahlen I

Wissenschaftliche Notation:

- $x = a \cdot 10^b$ für $x \in \mathbb{R}$, wobei:
 - $a \in \mathbb{R}$ mit $1 \leq |a| < 10$
 - $b \in \mathbb{Z}$

- Beispiele:

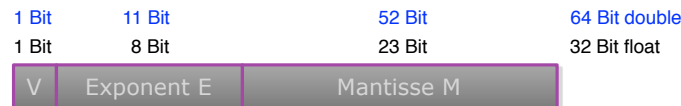
- $-2.7315 \cdot 10^2$ °C absoluter Nullpunkt
- $1.5 \cdot 10^9$ Hz Taktfrequenz A8X Prozessor

- Drei Bestandteile:

- Vorzeichen
- Mantisse $|a|$ (bestimmt die Genauigkeit)
- Exponent b (bestimmt Größe des Wertebereichs)
- **Problem:** bei fester Länge der Mantisse (z.B. 3 Ziffern)
 - zwischen $1.23 \cdot 10^4 = 12300$ und $1.24 \cdot 10^4 = 12400$ keine Zahl darstellbar!

22

Floating Point Zahlen II



- wissenschaftliche Darstellung mit Basis 2

$$f = (-1)^V \cdot (1 + M) \cdot 2^{E - bias}$$

- Vorzeichen Bit V
- Mantisse M hat immer die Form $1.abc$, also wird erste Stelle weggelassen („hidden bit“)
- Exponent E wird vorzeichenlos abgespeichert, verschoben um $bias$
 - bei 32 bit: $bias = 127$, bei 64 bit: $bias = 1023$

23

Floating Point Zahlen III

Übliche Floating Point Formate:

Bit	Vorz.	Exponent	Mantisse	gültige Dezimalst.	darstellbarer Bereich
32	1 Bit	8 Bit	23 Bit	~ 7	$\pm 2 \cdot 10^{-38}$ bis $\pm 2 \cdot 10^{38}$
64	1 Bit	11 Bit	52 Bit	~ 15	$\pm 2 \cdot 10^{-308}$ bis $\pm 2 \cdot 10^{308}$
80	1 Bit	15 Bit	64 Bit	~ 19	$\pm 1 \cdot 10^{-4932}$ bis $\pm 1 \cdot 10^{4932}$

In C:

`float` (32 Bit), `double` (64 Bit), `long double` (80 Bit)

24

Vorsicht mit Floating Point!

Floating Point Zahlen sind bequem, aber **Vorsicht!**

- Viele Dezimalzahlen haben keine Floating Point Darstellung
 - Beispiel: $0.1_{10} = 0.0001100110011 \dots_2$ (periodisch)
- Durch feste Länge der Mantisse sind ebenfalls viele Zahlen nicht darstellbar
 - Beispiel: mit 3 Ziffern Mantisse ist zwischen $1.23 \cdot 10^4 = 12300$ und $1.24 \cdot 10^4 = 12400$ keine Zahl darstellbar!
- Kritisch sind Vergleiche von Floating Point Zahlen
 - Beispiel: $(0.1 + 0.2 == 0.3)$ ist meist **FALSE!**
- Zins-Berechnungen und dergleichen **NIE** mit Floating Point Zahlen!
 - Stattdessen: spezielle Bibliotheken wie GMP

25

Primitive Datentypen in C

- Natürliche Zahlen, z.B. `unsigned short`, `unsigned long`
 - Wertebereich: bei n Bit von 0 bis $2^n - 1$
 - Operationen: `+`, `-`, `*`, `/`, `%`, `<`, `==`, `!=`, `>`
- Ganze Zahlen, z.B. `int`, `long`
 - Wertebereich: bei n Bit von -2^{n-1} bis $2^{n-1} - 1$
 - Operationen: `+`, `-`, `*`, `/`, `%`, `<`, `==`, `!=`, `>`
- Floating Point Zahlen, z.B. `double`, `float`
 - Wertebereich: abhängig von Größe
 - Operationen: `+`, `-`, `*`, `/`, `<`, `==`, `!=`, `>`
- Logische Werte, `bool`
 - Wertebereich: `true`, `false`
 - Operationen: `&&`, `||`, `!`, `==`, `!=`

27

Definition Datenstruktur

Definition Datenstruktur (nach Prof. Eckert)

Eine Datenstruktur ist eine

- logische Anordnung von Datenobjekten,
- die Informationen repräsentieren,
- den Zugriff auf die repräsentierte Information über Operationen auf Daten ermöglichen und
- die Information verwalten.

Zwei Hauptbestandteile:

- Datenobjekte
 - z.B. definiert über primitive Datentypen
- Operationen auf den Objekten
 - z.B. definiert als Funktionen

26

Programm heute

- 1 Einführung
- 2 Grundlagen von Algorithmen
- 3 Grundlagen von Datenstrukturen
 - Primitive Datentypen und Zahldarstellung
 - Felder als sequentielle Liste
 - Zeichen und Zeichenfolgen

28

Definition Feld

Definition Feld

Ein Feld A ist eine Folge von n Datenelementen $(d_i)_{i=1,\dots,n}$,

$$A = d_1, d_2, \dots, d_n$$

mit $n \in \mathbb{N}_0$.

Die Datenelemente d_i sind beliebige Datentypen (z.B. primitive).

Beispiele:

- A sind die natürlichen Zahlen von 1 bis 10, aufsteigend geordnet:

$$A = 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10$$

- Ist $n = 0$, so ist das Feld leer.

29

Feld als sequentielle Liste

Repräsentation von Feld A als sequentielle Liste (oder Array)

- feste Anzahl n von Datenelementen
- zusammenhängend gespeichert
- in linearer Reihenfolge mit Index
- Zugriff auf i -tes Element über Index i : $A[i]$



Achtung: Indizierung startet meist bei 0!

30

Beispiel sequentielle Liste



- Feld-Deklaration in C (optionales Beispiel):

```
int A[3];
```

- Zugriff auf Elemente:

```
A[0] = 0;  
A[1] = 8;  
A[2] = A[1] + 7; // nun: A[2] == 15
```

31

Eigenschaften sequentielle Liste

Feld A mit Länge n als sequentielle Liste (Array)

- **Vorteile:**
 - direkter Zugriff auf Elemente in konstanter Zeit mittels $A[i]$
 - sequentielles Durchlaufen sehr einfach
- **Nachteile:**
 - Verschwendung von Speicher falls Liste nicht voll belegt
 - Verlängern der sequentiellen Liste aufwendig
 - Hinzufügen und Löschen von Elementen aufwendig

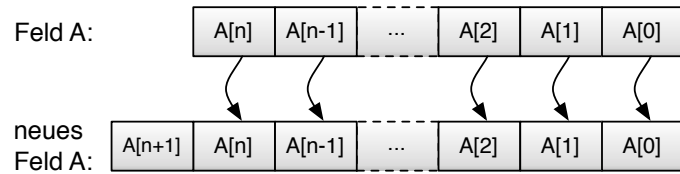
32

Verlängern der sequentiellen Liste

Gegeben: Feld A, Länge $n+1$, als sequentielle Liste

Gewünscht: Feld A erweitert auf Länge $n+2$

- neuen Speicher der Größe $n+2$ reservieren
- alte Liste in neuen Speicher kopieren



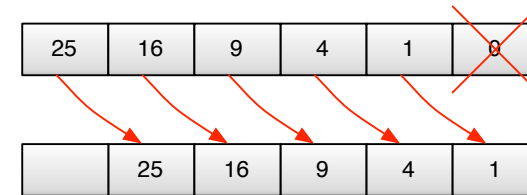
33

Löschen von Element aus Liste

Gegeben: Feld A, Länge n , als sequentielle Liste

Gewünscht: Element i aus Feld A löschen

- Element i entfernen
- Listenelemente nach i umkopieren



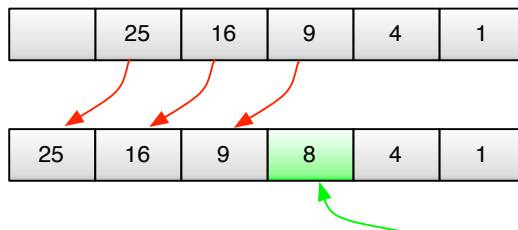
34

Einfügen von Element in Liste

Gegeben: Feld A, Länge n , als sequentielle Liste

Gewünscht: neues Element in Feld A an Stelle i einfügen

- Listenelemente nach i umkopieren
- Element i einfügen



35

Ausblick: Anwendung von sequentiellen Listen



in 2D und 3D Bildern!

36

Programm heute

- 1 Einführung
- 2 Grundlagen von Algorithmen
- 3 Grundlagen von Datenstrukturen
 - Primitive Datentypen und Zahldarstellung
 - Felder als sequentielle Liste
 - Zeichen und Zeichenfolgen

Bytes und ASCII

Interpretation eines Bytes als Zeichen (anstatt Zahlen)
→ z.B. ASCII Code

7 Bit ASCII Code:

Code	..0	..1	..2	..3	..4	..5	..6	..7	..8	..9	..A	..B	..C	..D	..E	..F
0..	nul	soh	stx	etx	eot	enq	ack	bel	bs	ht	lf	vt	ff	cr	so	si
1..	dle	dc1	dc2	dc3	dc4	nak	syn	etb	can	em	sub	esc	fs	gs	rs	us
2..	sp	!	"	#	\$	%	&	'	()	*	+	,	-	.	/
3..	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	:	;	<	=	>	?
4..	@	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
5..	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[\]	^	_
6..	'	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
7..	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	del

ASCII Erweiterungen, Unicode

- ASCII verwendet nur 7 Bit von einem Byte
 - enthält z.B. keine Umlaute (ä, ö, ü) oder Akzente (é, ç)
- es gibt verschiedene Erweiterungen von ASCII auf 8 Bit
 - in Europa ist ISO Latin-1 verbreitet (ISO Norm 8859-1)
 - belegt die Codes von 128-255 (bzw. 80-FF in hex)
- Unicode wurde als 16 Bit Codierung eingeführt
 - erste 128 Zeichen stimmen mit ASCII überein
 - die nächsten 128 Zeichen mit ISO Latin-1
 - danach z.B. kyrillische, arabische, japanische Schriftzeichen
- UTF-8 ist eine Mehrbyte-Codierung von Unicode (1-6 Bytes)
 - Code-Länge wird durch die ersten Bits codiert

Zeichen und Zeichenfolgen

Repräsentation eines ASCII Zeichens in C: `char`

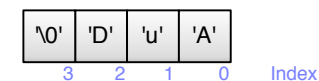
- Zeichen-Literale in einfachen Anführungszeichen
Beispiele: 'A', 'u', 'D'

```
char zeichen = 'A';
```

- Vorsicht bei nicht-ASCII Zeichen!

Repräsentation einer Zeichenfolge? (Englisch: `String`)

- String-Literale in doppelten Anführungszeichen
Beispiel: "AuD"
- in C gespeichert als Feld (sequentielle Liste) von Zeichen:



Zusammenfassung

① Einführung

② Grundlagen von Algorithmen

③ Grundlagen von Datenstrukturen

Primitive Datentypen und Zahldarstellung

Felder als sequentielle Liste

Zeichen und Zeichenfolgen