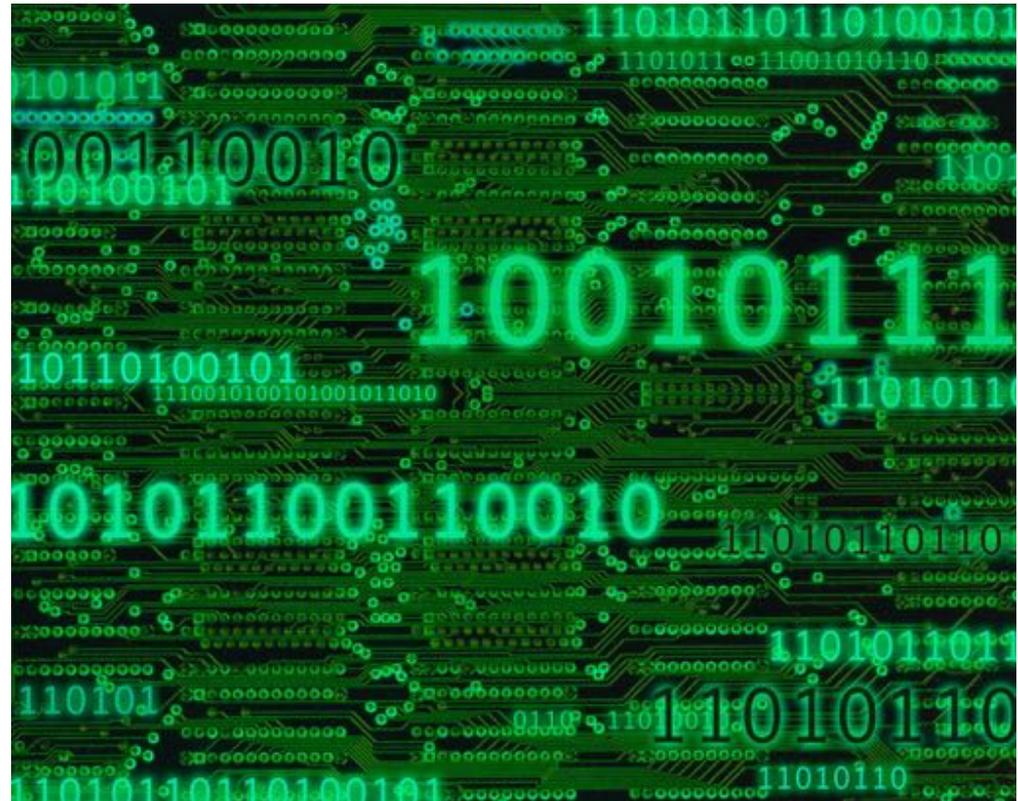


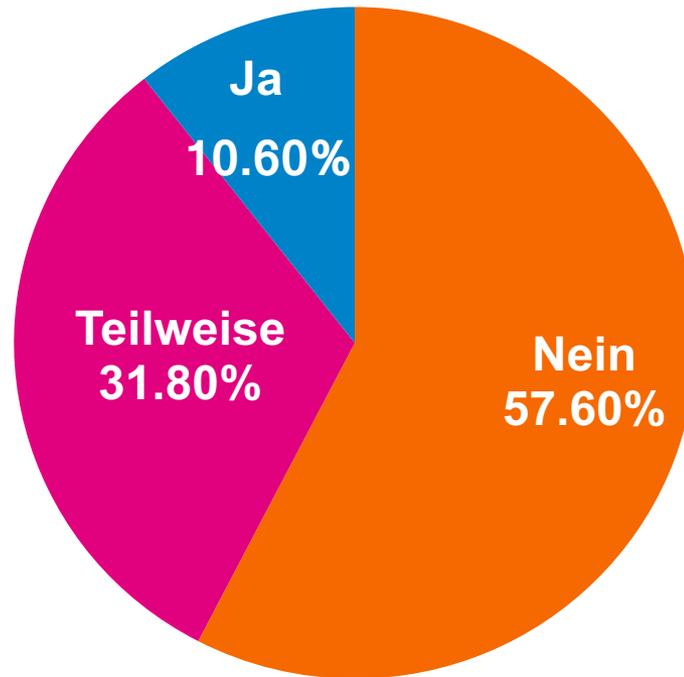


Codes und Codierung



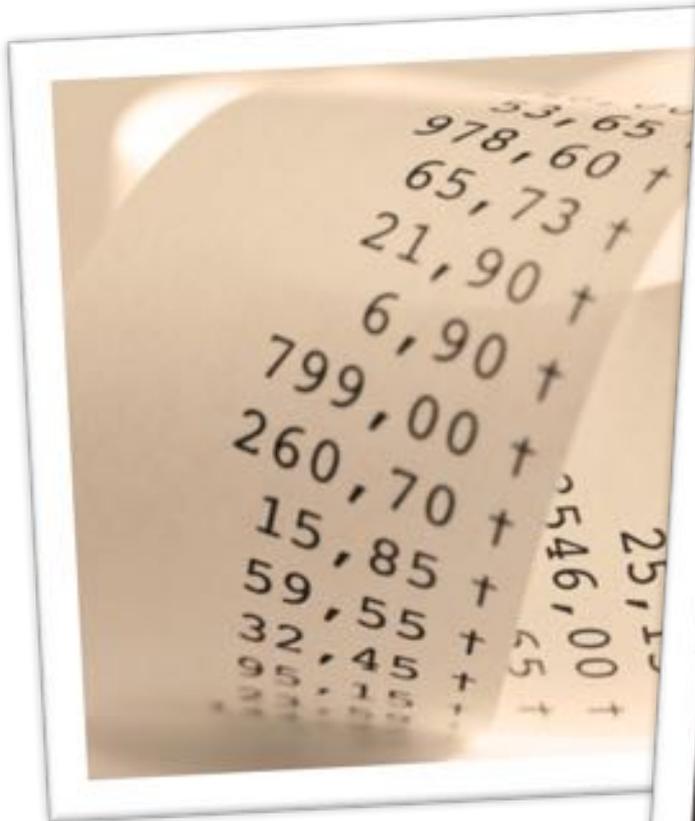
Aus der Eingangsbefragung von Studierenden

Ich weiss, wie Codes in unserem Alltag (z.B. Barcodes auf der Milchpackung) funktionieren.



n = 85

Codes im Alltag



Codes im Alltag



Welche Informationen stecken im Code?
Preis? Gewicht? Grösse?

Sind die Codes in allen Geschäften gleich?



EAN	Hersteller	Name	Bestand	Preis
4005556043217	Ravensburger	ministeps Magnetbuch Was gehört wohin	45	14,95
4005556043224	Ravensburger	Kleine Ente kommst du mit?	32	12,95
...

EAN-Search

Search over 95 million products in our database.

4005556043217

Search

Search for EAN, UPC, ISBN or product names.

Examples: "5099750442227", "iPad"

XML API for

Illustration und Text: Irmgard Eberhard



<http://www.ean-search.org/>

EAN-Search

Search over 95 million products in our database.

Search for EAN, UPC, ISBN or product names.
Examples: "5099750442227", "iPad"
XML API for applications or mass queries available.

Product name for EAN 4005556043217:

[Ravensburger Bücher ministeps Magnetbuch Was gehört wohin](#)



<http://www.ean-search.org/>

phsz



Was hat das mit dem Zaubertrick zu tun?



Prinzip der Prüfsumme

☾ Zahlungsempfänger:

Zahlungsempfänger *:

Max Muster

IBAN *:

23245646564534323

☾ Zahlungsdaten:

Betrag *:

1000 EUR

Verwendungszweck:

(noch 140 Zeichen verfügbar)

☾ Zahlungszeitpunkt:

Ausführung *:

sofort

per

Prinzip der Prüfsumme

Beim Ausfüllen des Formulars ist ein Fehler aufgetreten. Bitte prüfen Sie die Angabe.

⌵ Zahlungsempfänger:

Zahlungsempfänger *:

Max Muster

Die Prüfziffer der IBAN stimmt nicht.
IBAN *:

23245646564534323

⌵ Zahlungsdaten:

Betrag *:

1000 EUR

Verwendungszweck:



(noch 140 Zeichen verfügbar)

⌵ Zahlungszeitpunkt:

Ausführung *:

sofort
 per

Prinzip der Prüfsumme



Verallgemeinert spricht der Informatiker von „Redundanz“ (Zusatzinformation)

Hintergrund:

- Bei analogen Medien wie einer Schallplatte hört man bei einem Staubkorn, einem Haar oder einem Kratzer ein Knacken beim Abspielen. Solche Störungen und Fehler sind ganz normal und führten früher auch dazu, dass eine Kopie immer ein klein wenig schlechter wurde als die vorherige Version
 - Computer arbeiten mit Informationen, indem sie alles mit 0 und 1 notieren wie die Kärtchen im Zaubertrick (An/Aus)
 - Beim Lesen von Informationen von einer CD, einem USB-Stick oder einer Festplatte passieren ebenfalls Lesefehler durch Umwelteinflüsse (Schmutz, elektrische Störungen). Da die Information aber nicht mehr direkt ausgegeben wird wie bei der Schallplatte, sondern erst von einem Computer verarbeitet wird, können zusätzliche Informationen hinzugefügt werden, damit Lesefehler erkannt und teilweise sogar automatisch korrigiert werden können.
-

Verallgemeinert spricht der Informatiker von „Redundanz“ (Zusatzinformation)

Hintergrund:

- Auf einer CD sind zum Beispiel 25% der gespeicherten Daten solche zusätzlichen Redundanten-Informationen. Ein Kratzer auf der CD ist nicht hörbar, weil er einfach „rausgerechnet“ werden kann, solange es nicht zu viele Kratzer gibt.
- Lese- und Übertragungsfehler sind normal und passieren immer. Fehlererkennende und Fehlerkorrigierende Codes erlauben eine perfekte fehlerfreie Kopie der gespeicherten Information. Nur so kann ein Computer über das Internet mit einem anderen kommunizieren oder wir heute mit dem Handy telefonieren oder surfen.
- Dieses Prinzip findet sich in praktischen allen digitalen Geräten wieder und unser Handynet, Internet, E-Banking würde alles ohne diese Prinzip nicht funktionieren. Es bildet ein fundamentales Prinzip der Informatik, was seit über 50 Jahren Bestand hat.

Codierung - Hintergrundinformationen

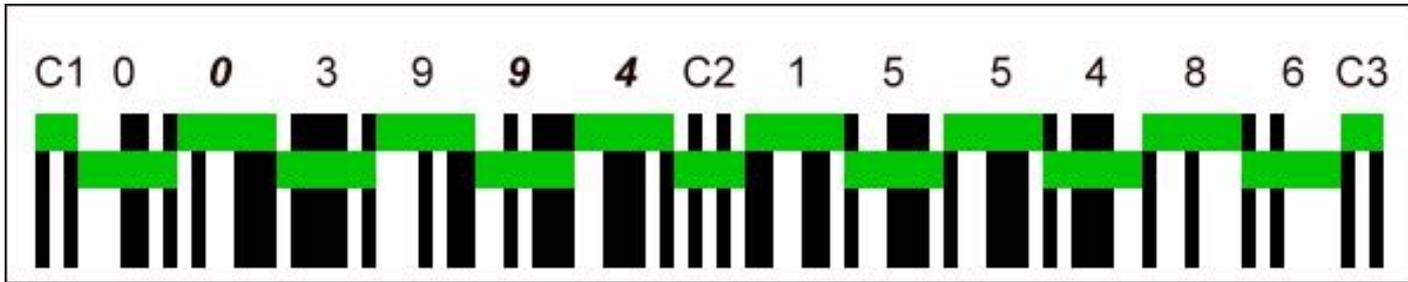
Wie entstehen eigentlich solche Codes?

Was sind die Überlegungen dahinter?

Codierung hat unterschiedliche Ziel:

- möglichst wenig 0en und 1en benötigen
- Fehler erkennbar oder sogar korrigierbar

EAN 13 Codierung

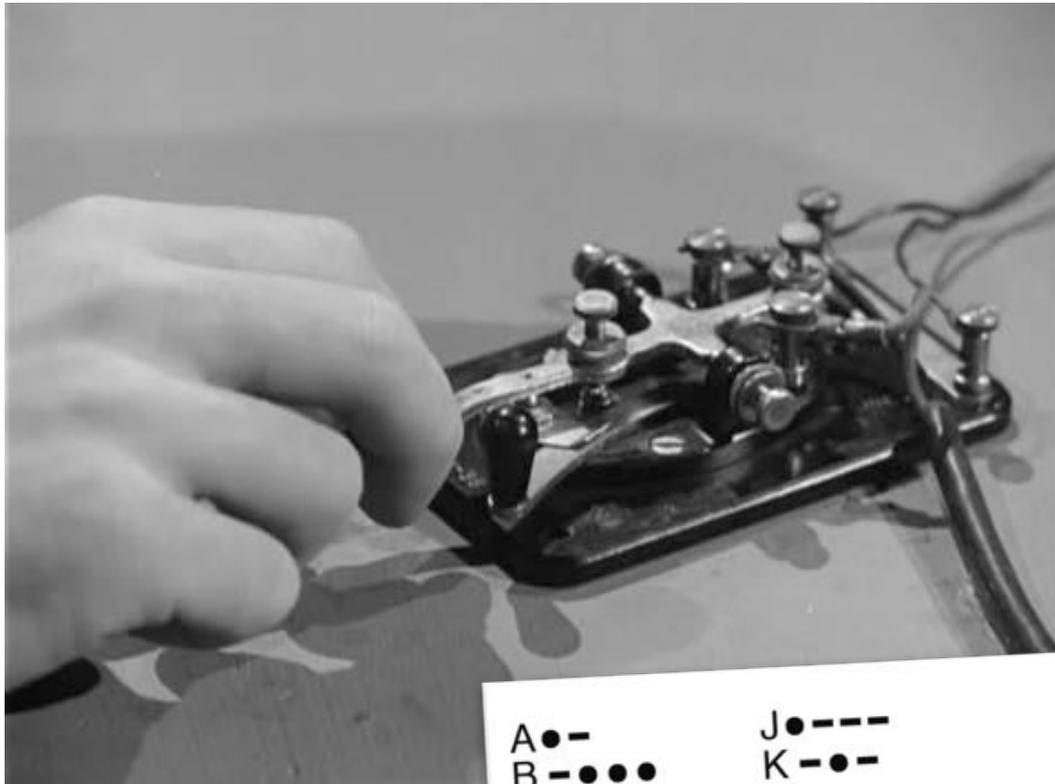


Ziffer ⇄	Muster			Linienbreitenabfolge		Kodierung der 13. Ziffer ⇄
	links		rechts	links ung/ rechts ⇄	links ger. ⇄	
	ungerade Quersumme ⇄	gerade Quersumme ⇄	(gerade Quersumme) ⇄			
0	0001101	0100111	1110010	3211	1123	UUUUUU GGGGGG
1	0011001	0110011	1100110	2221	1222	UUGUGG GGGGGG
2	0010011	0011011	1101100	2122	2212	UUGGUG GGGGGG
3	0111101	0100001	1000010	1411	1141	UUGGGU GGGGGG
4	0100011	0011101	1011100	1122	2112	UUGGUG GGGGGG
5	0110001	0111001	1001110	1122	2112	UUGGUG GGGGGG
6	0101111	0000101	1010000	1411	1141	UUGGGU GGGGGG
7	0111011	0010001	1000100	1122	2112	UUGGUG GGGGGG
8	0110111	0001001	1001000	1122	2112	UUGGUG GGGGGG
9	0001011	0010111	1110100	3112	2113	UGGUGU GGGGGG

Ziel:

- Lesefehler vermeiden
- die S/W Folgen für jede Ziffer sollten sich möglichst stark unterscheiden
- Leserichtung egal

Morsecode als einfacheres Beispiel



A ● -	J ● - - -	S ● ● ●
B - ● ● ●	K - ● -	T -
C - ● - -	L ● - ● ●	U ● ● -
D - ● ●	M - -	V ● ● ● -
E ●	N - ●	W ● - -
F ● ● - ●	O - - -	X - ● ● -
G - - ●	P ● - - ●	Y - ● - -
H ● ● ● ●	Q - - ● -	Z - - ● ●
I ● ●	R ● - ●	

Kompression durch kürzere Codes für häufige Buchstaben (Entropiekodierung)

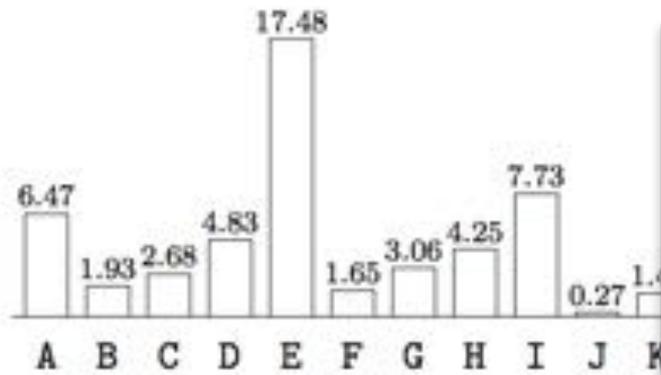


Abbildung 1: Häufigkeitsverteilung

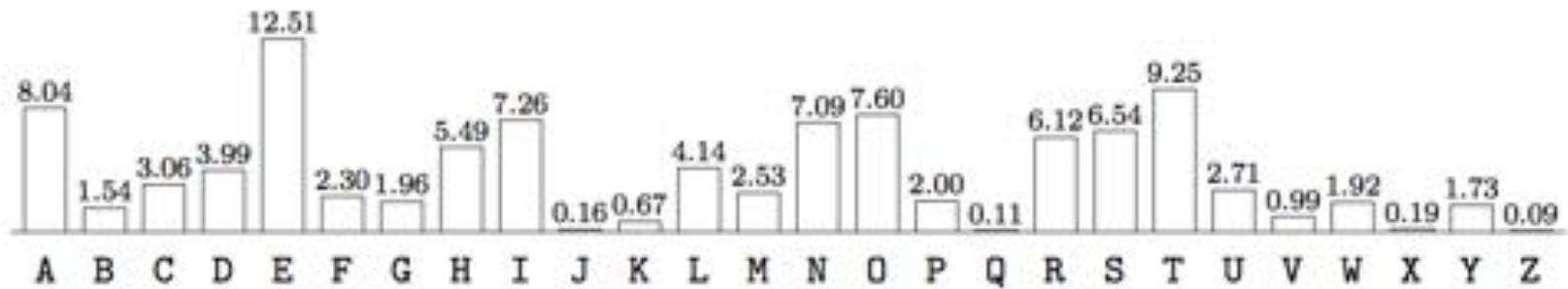
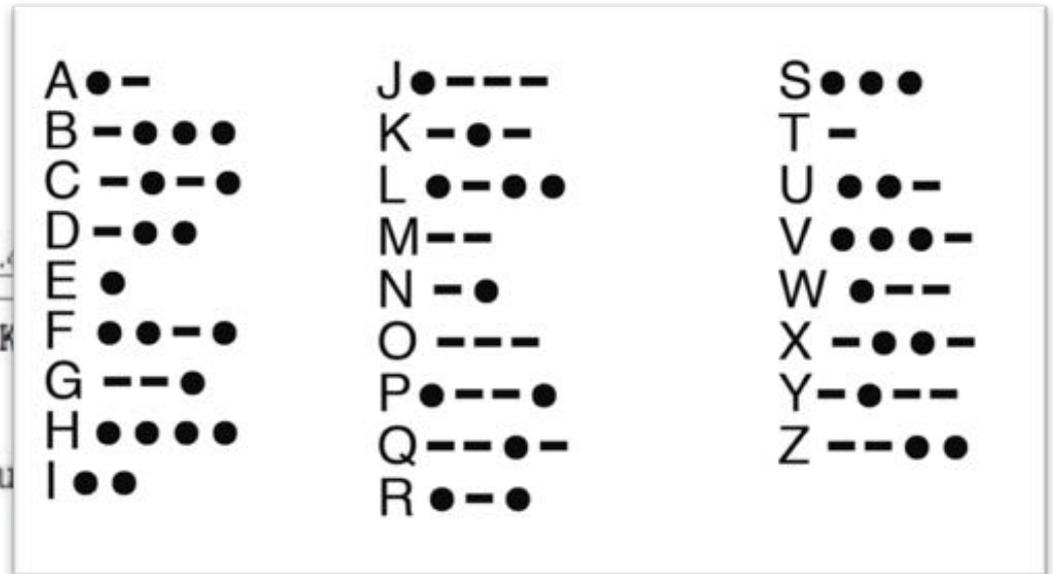
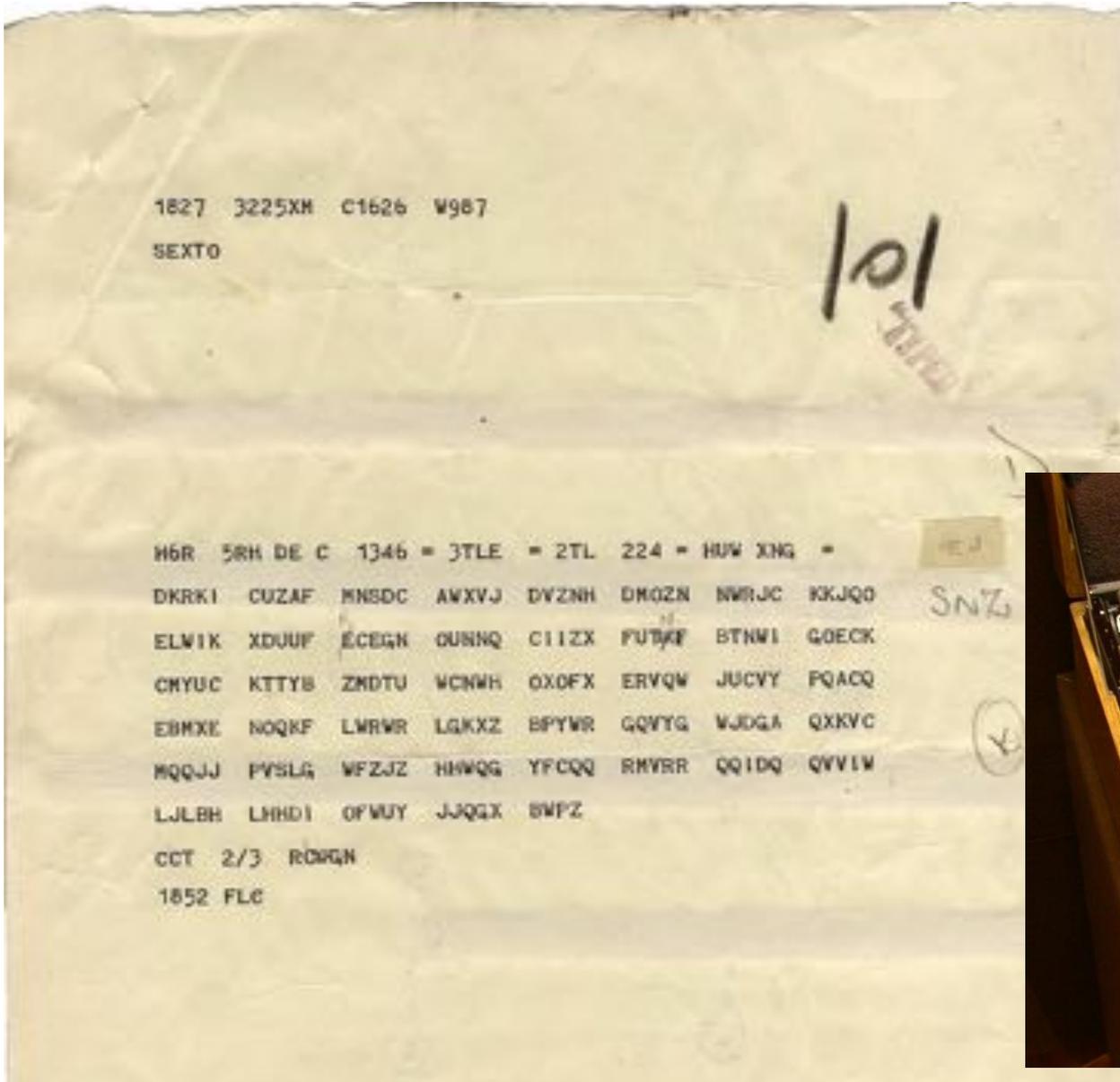


Abbildung 2: Häufigkeitsverteilung von Einzelbuchstaben im Englischen (in %).

Besonders clevere Codierung kann auch eine Verschlüsselung sein.



Enigma



Huffman-Algorithmus

Mit dem Huffman-Algorithmus kann man eine (sub-)optimale binäre Codierung berechnen.

Beispiel:

Angenommen der Text "MISSISSIPPI" wäre ein typisches Wort, welches wir mit möglichst wenig 0en und 1en übertragen möchten.

Zeichen	M	P	I	S
ASCII Code	01001001	01010000	01001001	01010011

MISSISSIPPI benötigt damit $8 \text{ Bit} * 11 = 88 \text{ Bit}$



Huffman-Algorithmus

Mit dem Huffman-Algorithmus kann man eine (sub-)optimale binäre Codierung berechnen.

Beispiel:

Angenommen der Text "MISSISSIPPI" wäre ein typisches Wort, welches wir mit möglichst wenig 0en und 1en übertragen möchten. Wir können die Häufigkeit der Buchstaben zählen.

Zeichen	M	P	I	S
Häufigkeit	1	2	4	4



Zunächst alle Knoten mit Häufigkeit in eine Liste legen

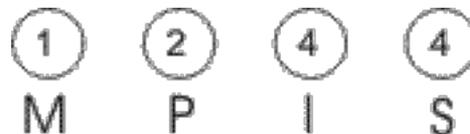
Huffman-Algorithmus

Mit dem Huffman-Algorithmus kann man eine (sub-)optimale binäre Codierung berechnen.

Beispiel:

Angenommen der Text "MISSISSIPPI" wäre ein typisches Wort, welches wir mit möglichst wenig 0en und 1en übertragen möchten. Wir können die Häufigkeit der Buchstaben zählen.

Zeichen	M	P	I	S
Häufigkeit	1	2	4	4



Die beiden Knoten, mit der geringsten Häufigkeit zusammenfassen unter einem neuen Elternknoten.

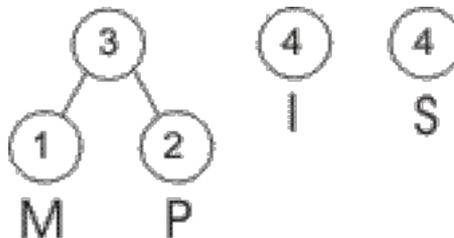
Huffman-Algorithmus

Mit dem Huffman-Algorithmus kann man eine (sub-)optimale binäre Codierung berechnen.

Beispiel:

Angenommen der Text "MISSISSIPPI" wäre ein typisches Wort, welches wir mit möglichst wenig 0en und 1en übertragen möchten. Wir können die Häufigkeit der Buchstaben zählen.

Zeichen	M	P	I	S
Häufigkeit	1	2	4	4



Die Summe der Häufigkeiten als neuen Elternknoten verwenden. Verfahren fortsetzen, bis alle Zeichen Teil vom Baum sind.

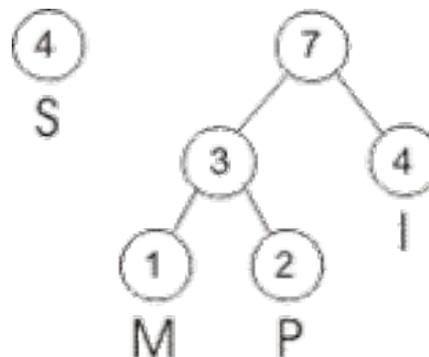
Huffman-Algorithmus

Mit dem Huffman-Algorithmus kann man eine (sub-)optimale binäre Codierung berechnen.

Beispiel:

Angenommen der Text "MISSISSIPPI" wäre ein typisches Wort, welches wir mit möglichst wenig 0en und 1en übertragen möchten. Wir können die Häufigkeit der Buchstaben zählen.

Zeichen	M	P	I	S
Häufigkeit	1	2	4	4



In diesem Schritt hätten wir sowohl mit I als auch mit S einen Elternknoten bilden können.

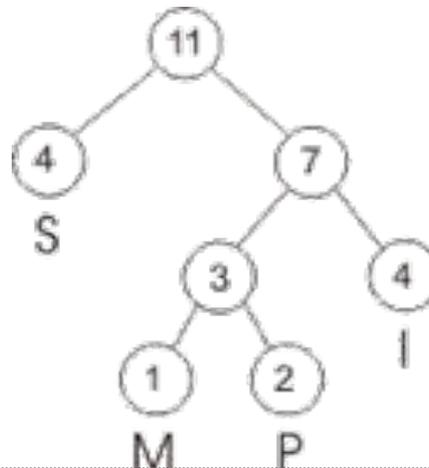
Huffman-Algorithmus

Mit dem Huffman-Algorithmus kann man eine (sub-)optimale binäre Codierung berechnen.

Beispiel:

Angenommen der Text "MISSISSIPPI" wäre ein typisches Wort, welches wir mit möglichst wenig 0en und 1en übertragen möchten. Wir können die Häufigkeit der Buchstaben zählen.

Zeichen	M	P	I	S
Häufigkeit	1	2	4	4



Fertig – Huffman-Baum erstellt. Jetzt einfach Binärzahlen hinzufügen

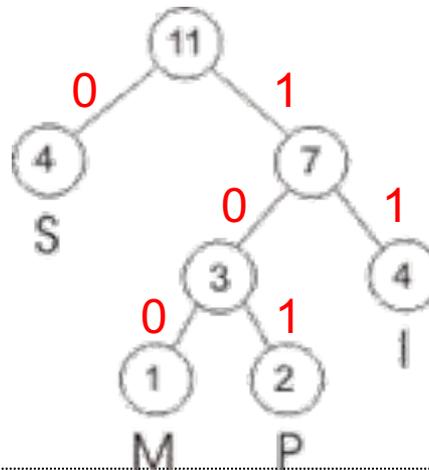
Huffman-Algorithmus

Mit dem Huffman-Algorithmus kann man eine (sub-)optimale binäre Codierung berechnen.

Beispiel:

Angenommen der Text "MISSISSIPPI" wäre ein typisches Wort, welches wir mit möglichst wenig 0en und 1en übertragen möchten. Wir können die Häufigkeit der Buchstaben zählen.

Zeichen	M	P	I	S
Häufigkeit	1	2	4	4



Fertig – Huffman-Baum erstellt. Jetzt einfach Binärzahlen hinzufügen

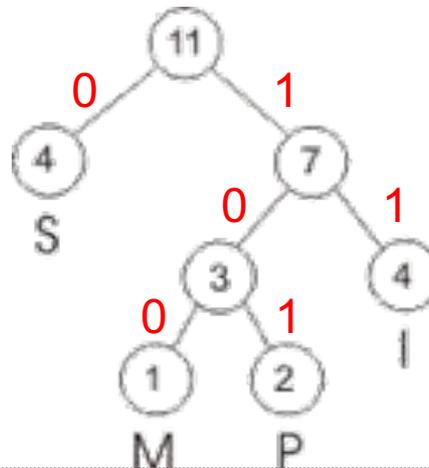
Huffman-Algorithmus

Mit dem Huffman-Algorithmus kann man eine (sub-)optimale binäre Codierung berechnen.

Beispiel:

Angenommen der Text "MISSISSIPPI" wäre ein typisches Wort, welches wir mit möglichst wenig 0en und 1en übertragen möchten. Wir können die Häufigkeit der Buchstaben zählen.

Zeichen	M	P	I	S
Häufigkeit	1	2	4	4



Codetabelle:

Zeichen	Code
S	0
I	11
P	101
M	100

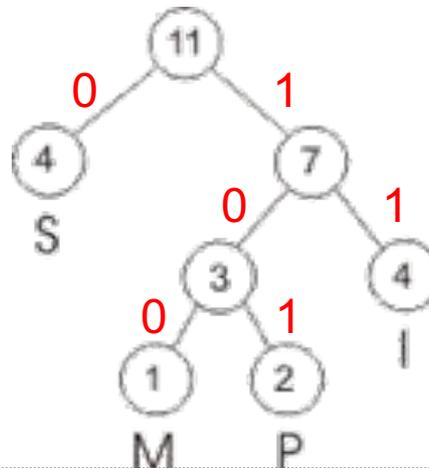
Huffman-Algorithmus

Mit dem Huffman-Algorithmus kann man eine (sub-)optimale binäre Codierung berechnen.

Beispiel:

Angenommen der Text "MISSISSIPPI" wäre ein typisches Wort, welches wir mit möglichst wenig 0en und 1en übertragen möchten. Wir können die Häufigkeit der Buchstaben zählen.

M	I	S	S	I	S	S	I	P	P	I
100	11	0	0	11	0	0	11	101	101	11



Codetabelle:

Zeichen	Code
S	0
I	11
P	101
M	100

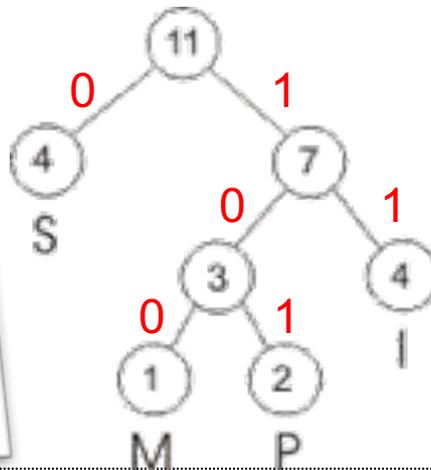
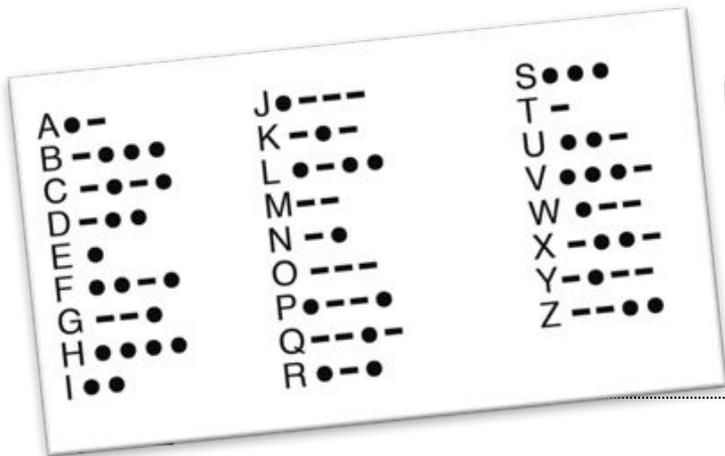
Huffman-Algorithmus

Mit dem Huffman-Algorithmus kann man eine (sub-)optimale binäre Codierung berechnen.

Beispiel:

Angenommen der Text "MISSISSIPPI" wäre ein typisches Wort, welches wir mit möglichst wenig 0en und 1en übertragen möchten. Wir können die Häufigkeit der Buchstaben zählen.

M	I	S	S	I	S	S	I	P	P	I
100	11	0	0	11	0	0	11	101	101	11



Codetabelle:

Zeichen	Code
S	0
I	11
P	101
M	100

Huffman-Algorithmus

Mit dem Huffman-Algorithmus kann man eine (sub-)optimale binäre Codierung berechnen.

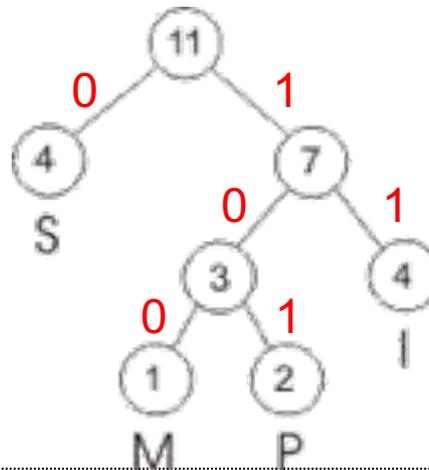
Beispiel:

Angenommen der Text "MISSISSIPPI" wäre ein typisches Wort, welches wir mit möglichst wenig 0en und 1en übertragen möchten. Wir können die Häufigkeit der Buchstaben zählen.

M	I	S	S	I	S	S	I	P	P	I
100	11	0	0	11	0	0	11	101	101	11

UTF-8 Zeichensatz:

Zeichen	Anzahl Bits
a	8
ä,ö,ü	16
€	24
🚀	32



Codetabelle:

Zeichen	Code
S	0
I	11
P	101
M	100

Mit 0 und 1 geht nicht nur Text ...

Informatik ohne Strom

Pixel, Bits und Bytes



3

Worum geht es?

Wie kann ein Computer farbige Bilder speichern, wenn der doch nur **0** und **1** kennt? Auf dieser Seite lernst du, wie das geht!

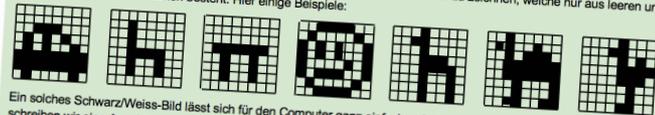
Bilder auf dem Bildschirm bestehen aus ganz vielen kleinen, quadratischen Kästchen – so genannte **Pixel**. Jedes Pixel hat immer genau eine Farbe. Da auf einem Bildschirm heute mehrere Millionen Pixel passen, sind sie nur noch mit der Lupe zu erkennen.



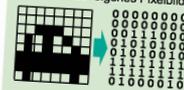
Wie funktioniert es?

1. Pixelbilder zeichnen

Nimm ein Blatt Häuschenpapier und einen Bleistift. Versuche einige kleine Bilder zu zeichnen, welche nur aus leeren und komplett ausgefüllten Kästchen besteht. Hier einige Beispiele:



Ein solches Schwarz/Weiss-Bild lässt sich für den Computer ganz einfach aufschreiben. Für jedes ausgefüllte Kästchen schreiben wir eine **1** und für jedes leere Kästchen eine **0**. Schau dir das folgende Beispiel mit dem Auto an. Kannst du ein eigenes Pixelbild mit 8x8 Pixeln als Folgen von **0** und **1** aufschreiben?



Tauscht eure aufgeschriebenen 0-1-Folgen untereinander aus. Zeichnet das zugehörige Bild und vergleicht anschließend die Bilder mit dem Original.

Hinweis: Zur besseren Lesbarkeit würde die Zahlenfolge nach jeweils 8 Zeichen auf der nächsten Zeile fortgesetzt. Eigentlich stehen sie für den Computer aber alle direkt hintereinander. Somit weiss der Computer nicht, wie viele Pixel pro Zeile das Bild haben wird. Diese Information wird deshalb als zusätzliche Information zum Beispiel ganz am Anfang in der Bilddatei gespeichert.

2. Von Bits und Bytes

Eine einzelne **0** oder **1** nennt man Bit. Vielleicht hast du schon einmal von 32 und 64 Bit Computern gehört. Damit ist gemeint, wie viele Bits der Prozessor zum Rechnen gleichzeitig verarbeiten kann. Acht Bits hintereinander ergeben ein Byte. Das Byte ist in der Welt der Computer die am häufigsten gebrauchte Masseinheit. Hat man sehr viele davon, spricht man von Kilobyte, Megabyte oder Gigabyte. Ein Handyfoto benötigt mehrere Millionen Byte (etwa 3-5 Megabyte pro Bild). In der Fotografie spricht man häufig auch von Megapixeln, was der Anzahl Pixel pro Foto bezeichnet.

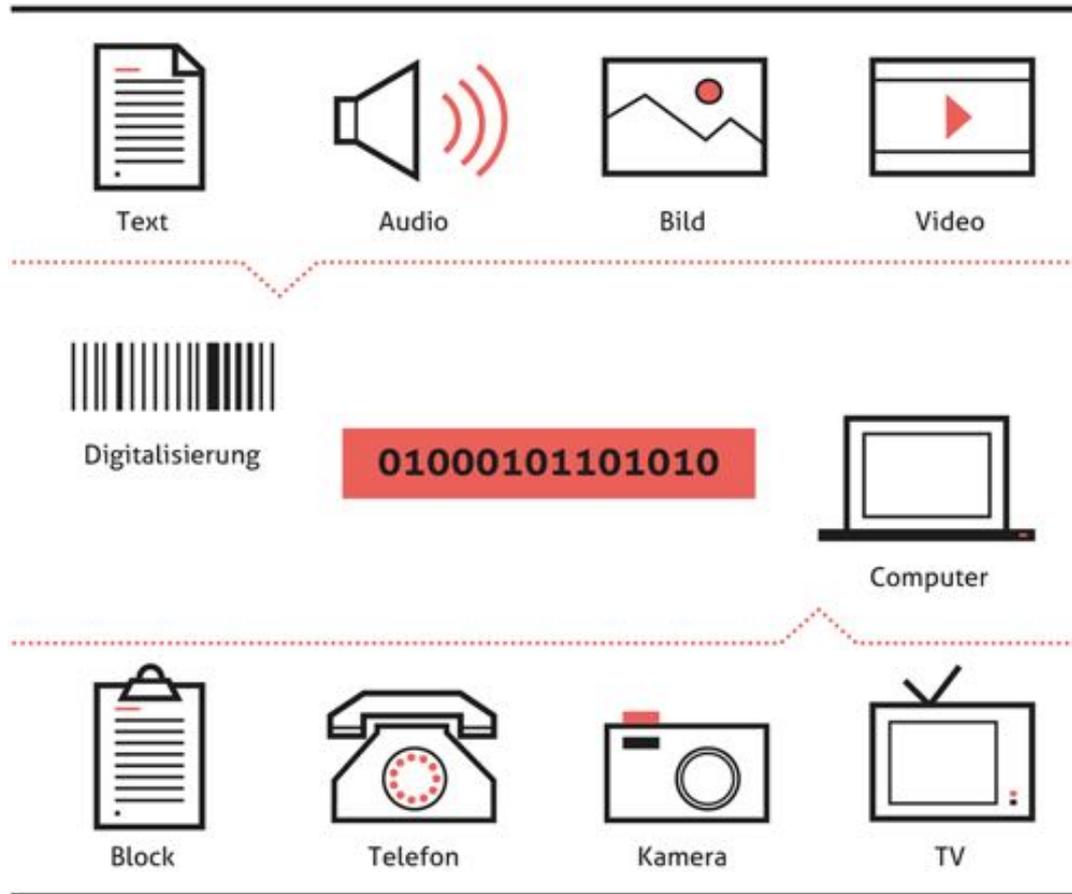
3. Farbige Bilder nur mit 0 und 1 aufschreiben

Sind Pixelbilder farbig, so reicht eine 0 und eine 1 nicht mehr aus, um pro Pixel die jeweilige Farbe zu notieren. Wir müssen deshalb mehrere Bits pro Pixel und eine Farbtabelle verwenden. In dieser Tabelle steht, welche Bitfolge für welche Farbe stehen soll. Hier ein Beispiel für ein Bild mit 4 Farben. Kannst du das Bild zur rechten Binärfolge in das Feld zeichnen?

	<pre>0000111100000000 0011111110000000 0111111110000010 0011111110010100 0011111110101010 0006111110111100 0000111111000000 0000010001000000</pre>	<table border="0"><tr><td></td><td>00</td></tr><tr><td></td><td>01</td></tr><tr><td></td><td>10</td></tr><tr><td></td><td>11</td></tr></table>		00		01		10		11	<pre>0000000000000000 00000000000110000 0000110011100000 0011110011100000 0011100101010000 0011001010101000 0010101010101000 1010010101010100 1010101010101010</pre>	
	00											
	01											
	10											
	11											

Für echte Fotos reichen 4 verschiedene Farben natürlich nicht aus. Ein einzelnes Pixel wird deshalb in den meisten Bildformaten mit 3 Byte (ein Byte pro Farbanteil Rot, Grün, Blau) gespeichert. Ein einziges rotes Pixel wird damit als **11111111 00000000 00000000** gespeichert – rot ist komplett vorhanden, alle anderen Farben sind leer. Durch Mischen entstehen insgesamt 16 Millionen verschiedene Farben. Ein türkisfarbenes Pixel des Vogels oben hätte zum Beispiel: **00011011 10101011 10010101** (wenig Rot und viel Grün und viel Blau).

Wenn alles nur aus 0en und 1en besteht, woher weiss man dann eigentlich um was für Daten es sich handelt?



Es ist nicht immer ersichtlich ...



Bild, Text oder Melodie?

Das Mobiltelefon des Roboters hat drei Nachrichten empfangen. Leider gingen aber die Zusatz-Informationen verloren, um welche Art von Nachricht es sich handelt. Versuche den drei Robotern zu helfen! Finde heraus, ob es sich bei den Nachrichten um ein Bild, einen Text oder eine Melodie handelt.

Die drei Nachrichten auf dem Mobiltelefon von bit lauten:

011111010 000001010 010110000 010100010 101110110 000001011 1110	0011110010 1000110110 101000111 0010100011 01101010	0010100001 1001111001 0000000101 0000110011 1100100000 0011101111 11011
--	---	---

Unter dem Fragezeichen im Menü findest Du Erklärungen, wie Computer solche Nachrichten darstellen. Die notwendigen Tabellen kannst Du auch hier abrufen:

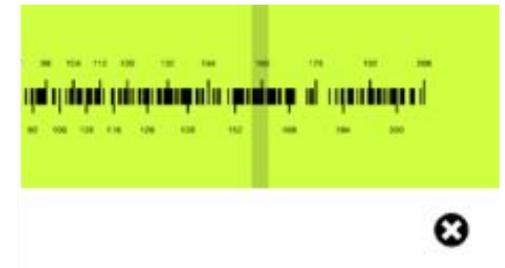
- Text-Tabelle
- Bild-Tabelle
- Musik-Tabelle

Viel Erfolg!



<http://ilearnit.ch/de/1b/explore.html>

Barcodas – barcode music generator – IOS-App



www.nr37.nl/?c=software