## Grundlagen der Medieninformaik I

T15 - 14.11.2019 Kodierung

# Rahoot

## Änderung im Ablaufplan!

Zettel		Vorlesung (Do, 12-14)	Tutorium
	17.10	Einführung	(R-)Evolution?
	24.10	Menschliche Wahrnehmung	Gestaltgesetze
	07.11	Digitalisierung; Binärsystem	Digitalisierung
	14.11	Kodierung; Huffman-Kodierung	Huffman-Kodierung
	21.11	Bildkompression; JPEG	JPEG
	28 11	Modien- und Urheberrecht	Gruppen-nuc-findung
	05.12	Medienökonomie	Feedback Plakat (5P)
	12.12	Farbe, Typografie, Bildmanip.	AT Gimp
	19.12	Auulo, shaitt	AT Accions
	09.01	Web, HTML	AT HTML
	16.01	CSS; Unicode	AT CSS
	23.01	Puffer & Klausurvorbereitung	Wiederholung
	30.01	Aktuelle Themen der MI	Reflexion Kampagnen
	12.02	Klausur 10:00 Uhr	

Feedback schon am 5.12 - Anwesenheitspflicht - 5 Punktels

# Übungsblatt 2

• Abgabe 20.11.19 bis 23:59

• Fragen zu Übungsblatt 2?

#### Kodierung

Binärdarstellung von Symbolen

Ein digitales Signal wird durch Symbole dargestellt

Jede Symbolmenge lässt sich binär kodieren

n Bits haben 2<sup>n</sup> Kombinationen (Hä? - Ja erklären wir Gleich)

#### Kodierungsarten

Welche Arten von Kodierung habt ihr gelernt?

- Standartkodierung

- Lauflängkodierung

- Huffman Kodierung

- Wörterbuchkodierung

#### Standartkodierung

- Kodierung mit fester Anzahl an Bits
- Verwende für alle Zeichen gleiche Anzahl von Bits

- Suche kleinste Zahl n, so dass 2<sup>n</sup>≥|X|
- X die Anzahl der zu kodierenen Zeichen

- z.B. X = {A,B,C,D,E,F,G} -> |X| = 7, suche 2<sup>n</sup> so dass 2<sup>n</sup>≥7
- -> Kodiere daher mit 3 Bits, da  $2^3 = 8 > 7$

Kodiere z.B.

 $A \to 000, B \to 001 C \to 010, D \to 011, E \to 100, F \to 101 G \to 110$ 

#### Standartkodierung

Beispiel: Standartkodierung von "HALLO WELT" (Ohne Leerzeichen)

- X = {H,A,L,O,W,E,T}
- $|X| = 7 \rightarrow 2^3 = 8 > 7$
- Kodierung z.B.
- $H \rightarrow 000, A \rightarrow 001, L \rightarrow 010, O \rightarrow 011, W \rightarrow 100, E \rightarrow 101, T \rightarrow 110$
- Bekomme also (ohne Leerzeichen):

Н	Α	L	L	0	W	Е	L	Т
000	001	010	010	011	100	101	010	110

"Hallo Welt" kodiert ist also: 0000010100100111001010110

#### Standartkodierung

- Nachteil:
- Rohe, unkomprimierter Datenstrom
- → Mehr Speicherverbrauch

- Lösung:
- Komprimierung

#### Lauflängkodierung

• Idee: Ersetzen einer Folge gleicher Zeichen durch 1 Zeichen + Zähler

Steuer- Bedeutung

bits

010

100

110

1 Zeichen direkt

2 Zeichen direkt

3 Zeichen direkt

4 Zeichen direkt

Zeichen 2× wdh.

Zeichen 3× wdh.

Zeichen 4× wdh.

Zeichen 5× wdh.

- Nutze hierfür Steuerbits, z.B. →→→→→→→
- z.B. kodierung von "HALLO WELT"
- Gleiches Verfahren wie vorher, |X| = 7 → 2³ = 8 > 7
- $H \rightarrow 000, A \rightarrow 001, L \rightarrow 010, O \rightarrow 011, W \rightarrow 100, E \rightarrow 101, T \rightarrow 110$
- Bekomme somit: (SB Steuer Bit)

SB	Н	A	SB	LL	SB	0	W	Е	L	SB	Т
001	000	001	100	010	011	011	100	101	010	000	110

"Hallo Welt" ist damit: 001000001100010011011100101010000110

#### Lauflängkodierung

#### Vorteil:

- Weniger Bits bei Eingabe mit vielen Wiederholungen des gleichen Zeichens
- Bei ABBBBEFAFFFNFNNNNNN z.B. 51 Bits statt 60 Bits
- → Datenkomprimierung

#### Nachteil:

- Bei normaler Eingabe 

  Mehr Bits als mit Standartkodierung
- Bei "HALLO WELT" z.B. 36 Bits statt 27 Bits

#### Huffman Kodierung

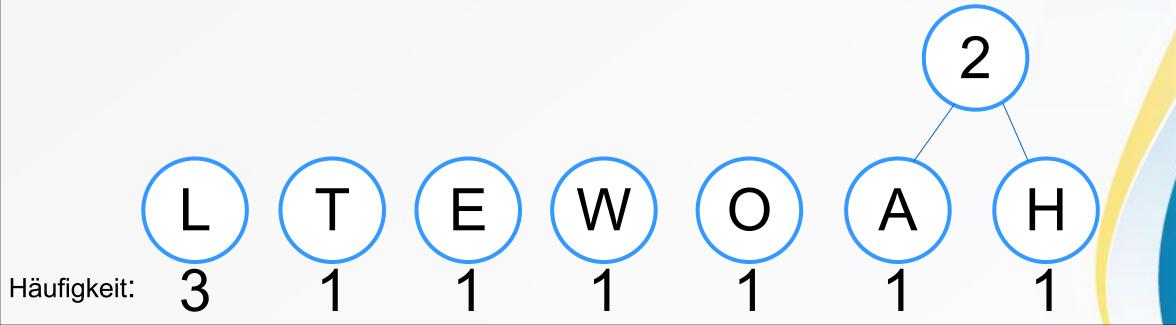
 Idee: Kodiere Zeichen einzeln, aber mit unterschiedlicher Anzahl an Bits, so dass häufige Zeichhen kurze Bitfolgen haben

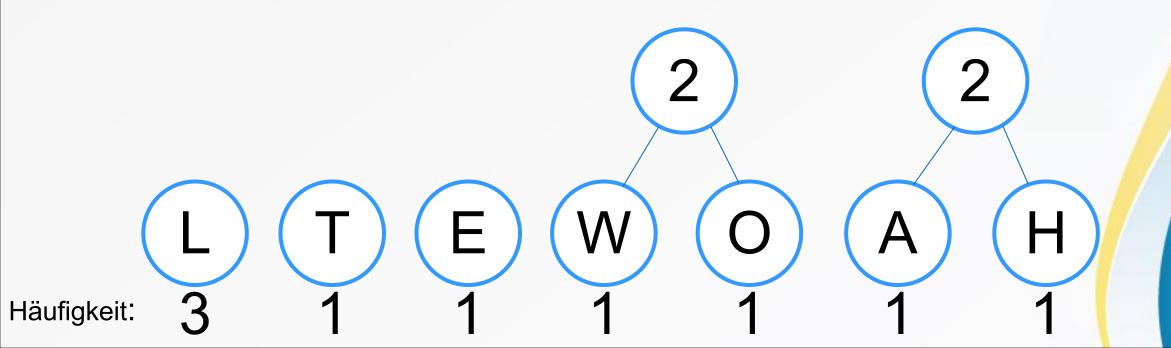
- Vorgehen:
- Sortiere Zeichen nach Häfigkeit von klein zu groß
- Verbinde jede 2 kleinst vorkommenden Zeichenknoten
- Bis alle Knoten als Baum verbunden

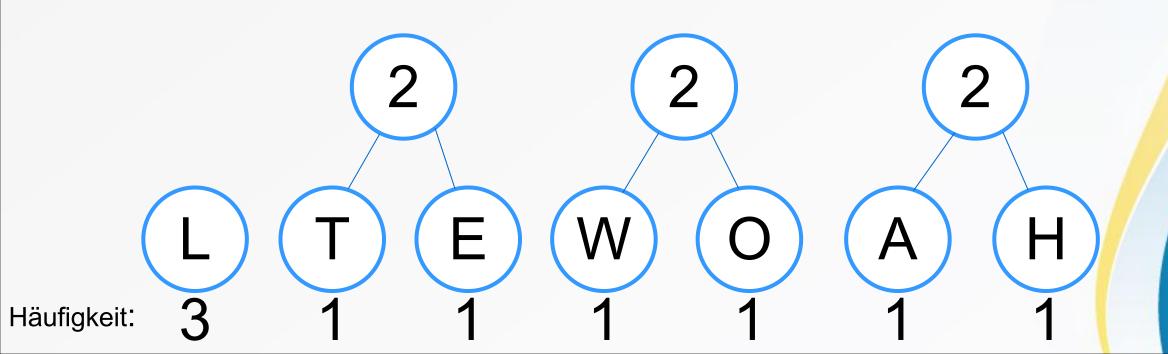
Setze dann noch 1en und 0en und bekomme kodiertes Wort

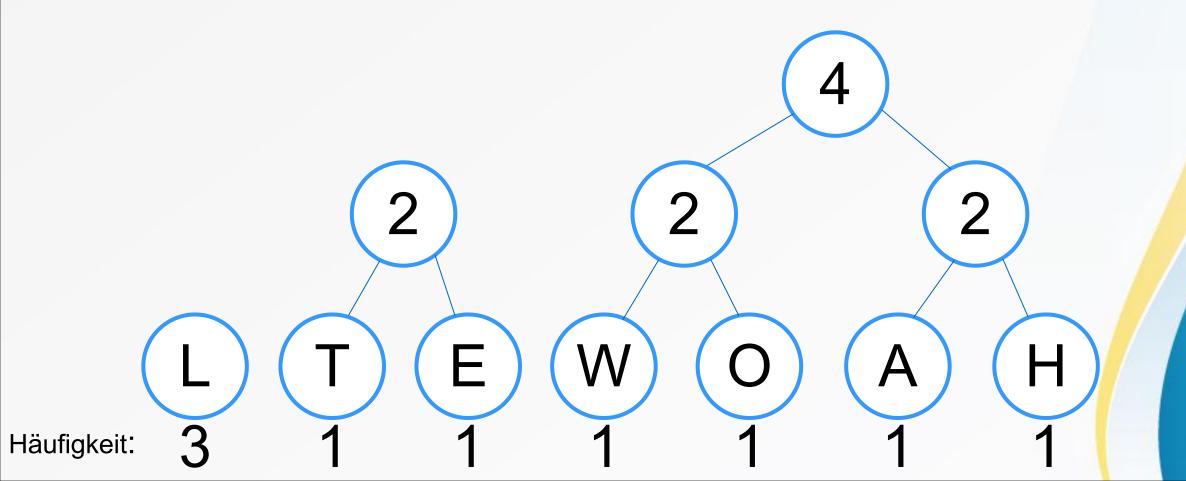
- \*\* Huffman Bäume können nach unterschiedlichen Verfahren erstellt werden, hier nutzen wir das folgende Verfahren: \*\*
- Schreibe Buchstaben auf nach Häufigkeit von Rechts nach Links (Groß- / Kleinschreibung <u>hier</u> ignoriert!)
- Verbinde kleinste H\u00e4figkeiten zu gemeinsamem Knoten, bis alle Knoten als Baum verbunden sind

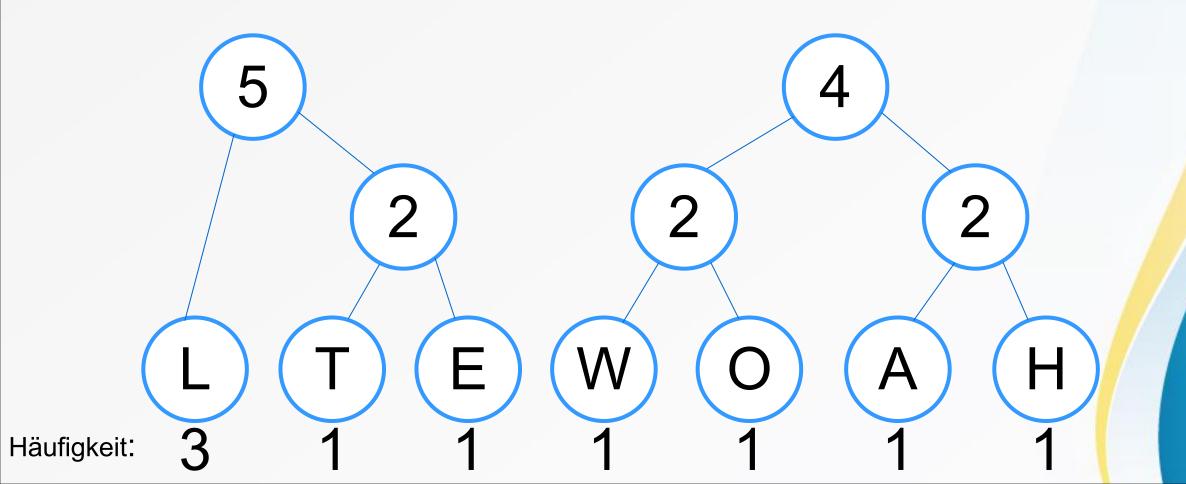


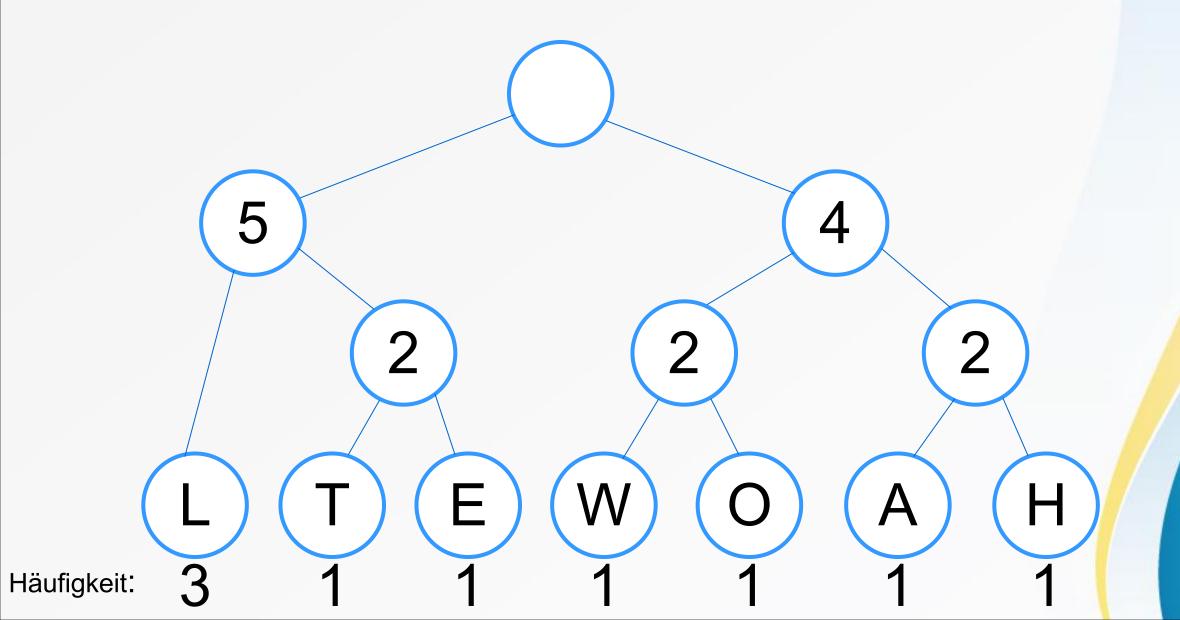




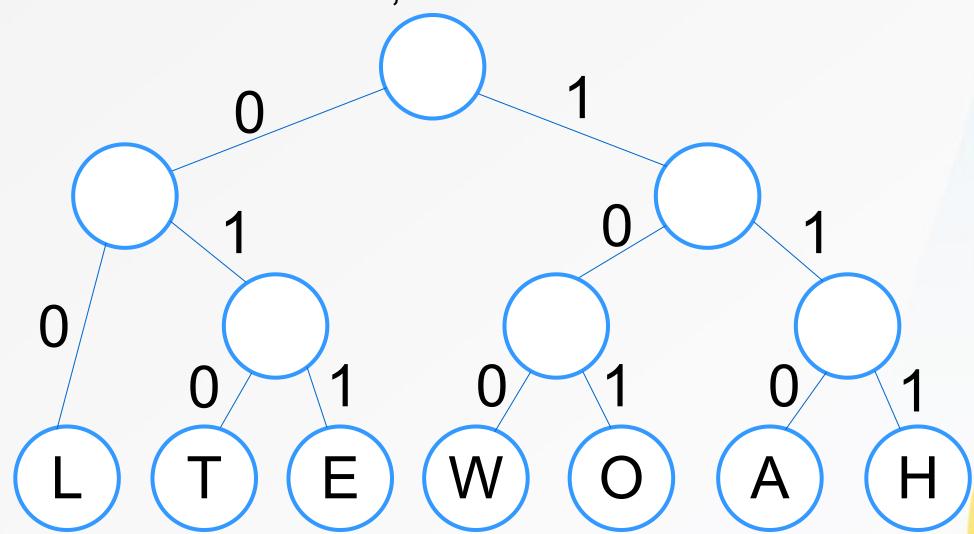




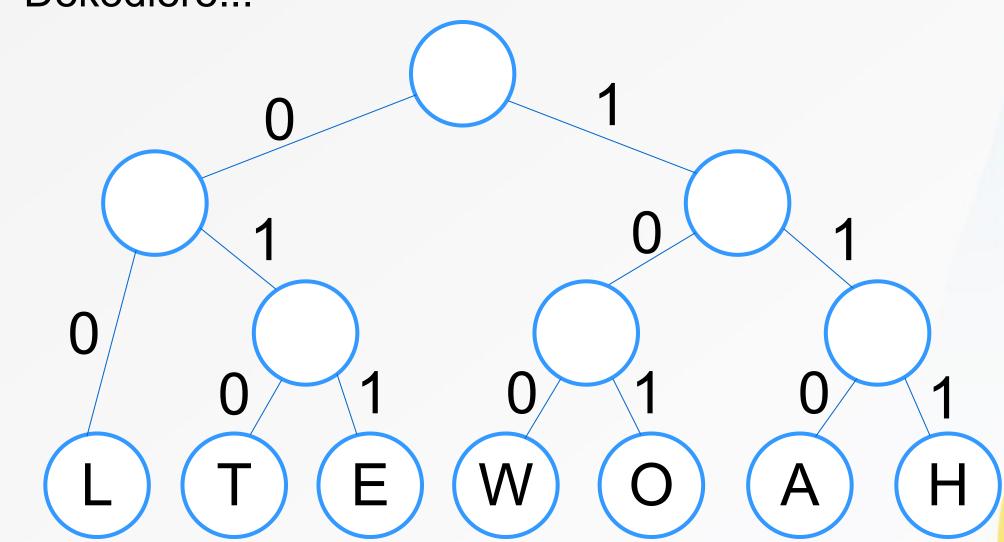




• Schreibe 1en Rechts, 0en Links



Dekodiere...



Lese Symbole aus dem Baum und bekomme:

Н	A	L	L	0	W	Е	L	Т
111	110	00	00	101	100	011	00	010

"Hallo Welt" = 111110000010110001100010

- Zur Überprüfung eurer Lösung kann ein Huffman Baum Generator verwendet werden - Habt ihr nicht von mir :]
- → z.B. Click Me (Bei korrekter Lösung gleiche Bitanzahl)
- Bei einfachem Einsetzen in den Generator und Copy Paste wird eure Abgabe mit 0 Punkten bewertet!

#### Arbeitsblatt

Kodiere die Eingabe

#### DABADABADU BALU

(ohne Leerzeichen) mit Hilfe der Huffman-Kodierung. Um wie viel reduziert sich die Bitzahl gegenüber einer Standard-Kodierung?

#### Algorithmus zur Huffman - Kodierung

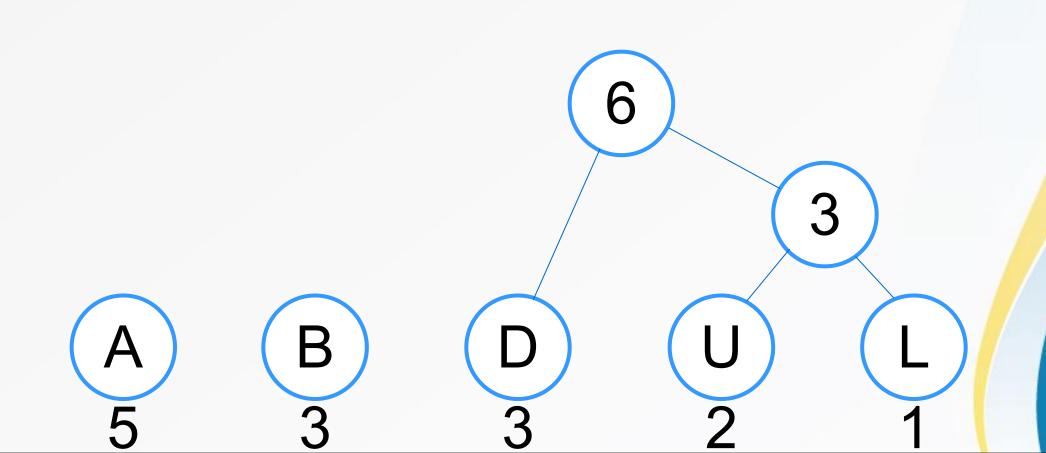
- Zähle in n(x) wie oft das Zeichen x in der Eingabe vorkommt
- Für jedes vorkommende Zeichen x
  - füge einen Teilbaum mit einem Knoten hinzu, der nur das Zeichen x enthält und dessen Häufigkeit angibt
- Solange mehr als ein Teilbaum übrig ist
  - suche zwei Teilbäume x, y mit den zwei geringsten Häufigkeiten (ggf. wählen)
  - füge die Teilbäume x und y zusammen zu einem neuen Teilbaum, der
    - eine Wurzel hat.
    - x im 0-Zweig der Wurzel hat,
    - y im 1-Zweig der Wurzel hat und
    - als Häufigkeit die Summe der Häufigkeiten von x und y hat.
- Gehe Zeichen für Zeichen durch die Eingabe:
- Suche Kodierung des Zeichens im Baum und speichere in Ausgabe

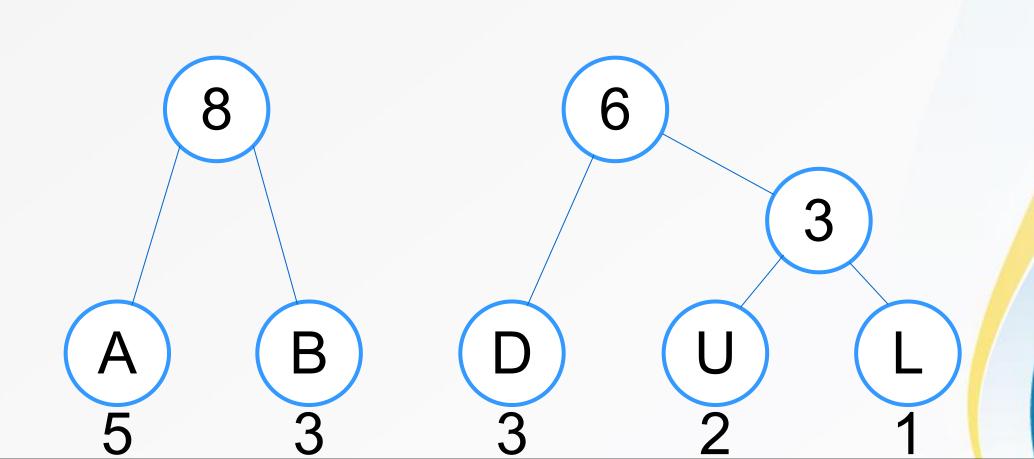


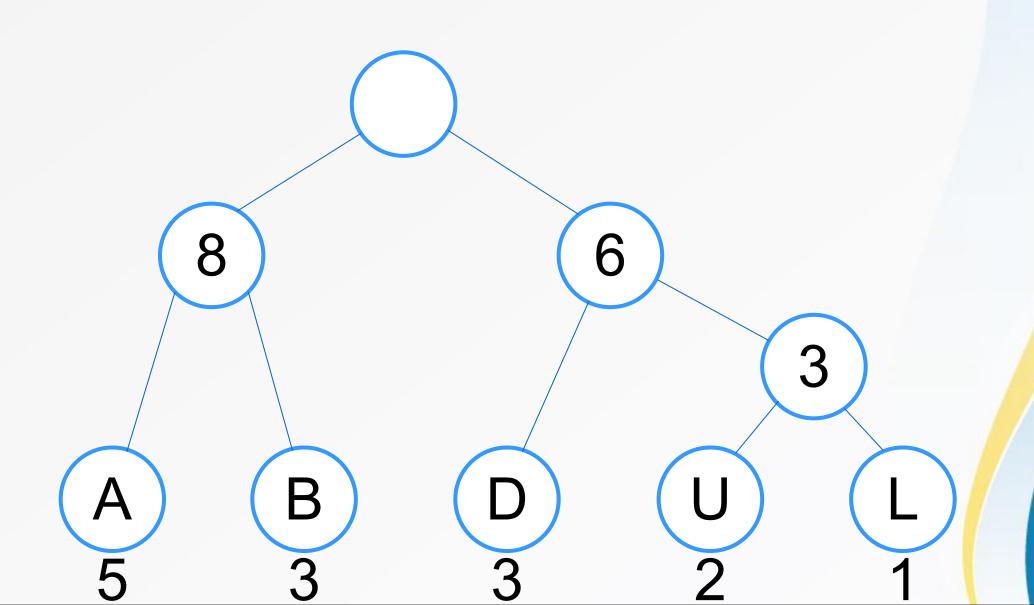
- Schreibe Zeichen nach Häufigkeit auf von Rechts nach Links
- Verbinde niedrigste Häufigkeiten zu Knoten...
- ...Bis alle Knoten als Baum verbunden sind



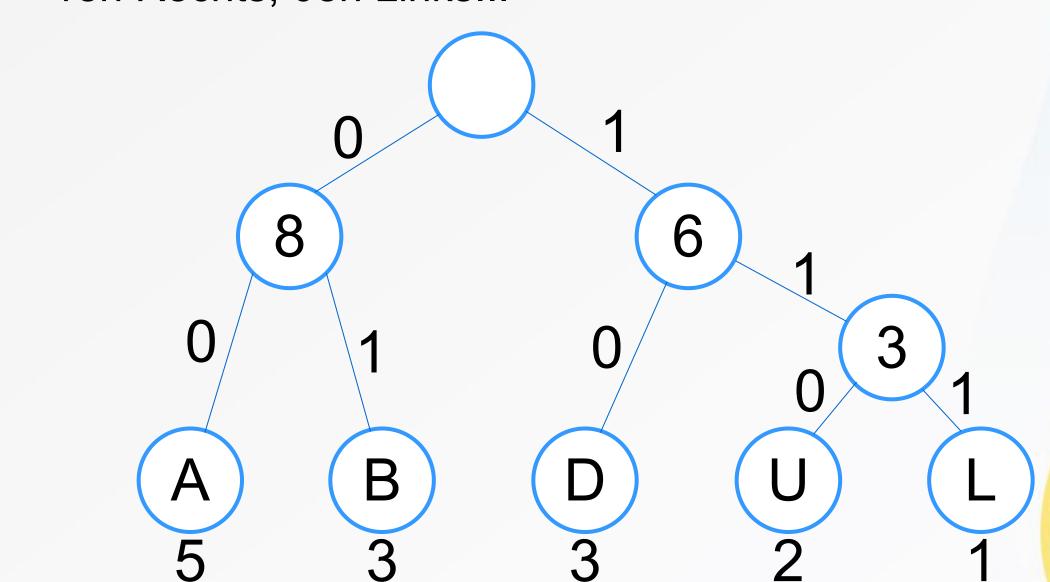




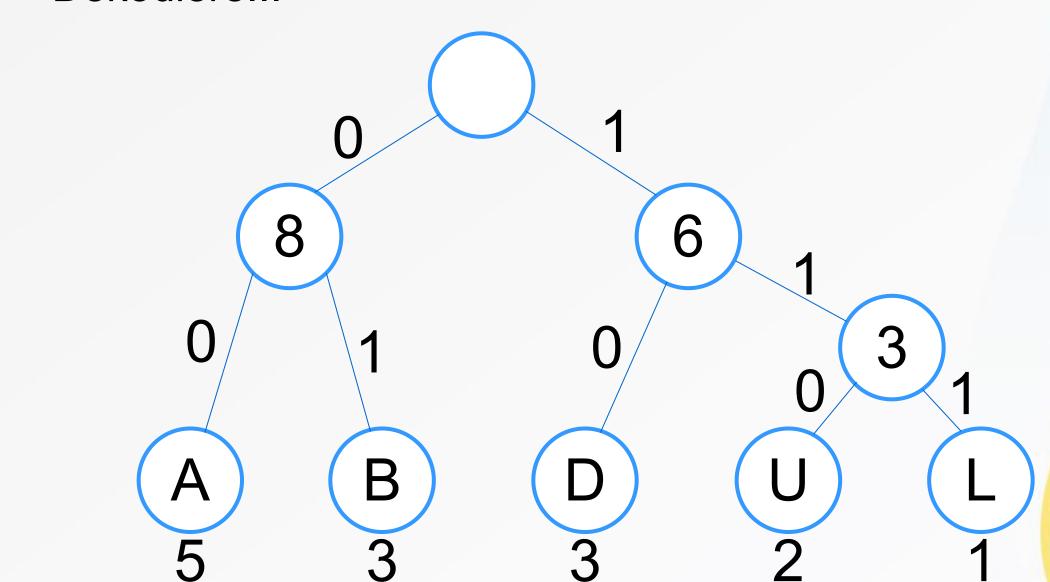




• 1en Rechts, 0en Links...



• Dekodiere...



Lese die Symbole aus dem Baum und bekomme:

D	A	В	A	D	A	В	A	D	U	В	A	L	U
10	00	01	00	10	00	01	00	10	110	01	00	111	110

- Und somit ist DABADABADU BALU kodiert:
- = 1000010010000100101100100111110

- Reduzierung:
- Mit Standartkodierung hätte jedes Zeichen 3 Bit (2³>5)
- Das Wort ist 14 Zeichen lang:
- So haben wir mit Standartkodierung <u>14 \* 3 = 42 Bit</u>
- Mit Huffman Kodierung haben wir 31 Bit

- (\*) Reduzierung = 1 (Kodiert / StandartKodierung)
- Reduzierung = 1 (31/42) = 1  $0.738 \approx 0.261$
- Reduzierung =  $0.261 \approx 2.6 / 10 = 26 / 100 = 26\%$
- Somit haben wir eine Komprimierung von 26%
- (\*) Ein Ganzes (1) = 100%

## Übungsblatt 3

• Abgabe 27.11.19 - 23:59 Uhr

#### Medieninformatik 1 – Übung 3

#### Huffman

Einzelaufgabe, 10 Punkte, Abgabe 27.11.2019 um 23.59 Uhr in Stud.IP

#### Aufgabe 1 - Summe 1,5 Punkte Maximale Rate:

- Analysiere die Lauflängenkodierung aus der Vorlesung mit der dort angegebenen Steuerbittabelle beim Alphabet  $X = \{A, B, C, D, E\}$  bzgl. folgender Frage!
- Um wie viel % wird die Kodierung eines Textes im besten Fall gegenüber der Standardkodierung kürzer?
- Gib eine begründete Lösung ab!

Das Wars!

Bis nächstes Mal!