

# BI019 Bioinformatika

## Osnove teorije informacij

A Blejec

3. oktober 2012

# Kaj je informacija

- Računalnik je stroj za predelavo informacij
- GIGO

# Sistemi dogodkv in izidi

- Gremo v kino ali na žur?
- Izberemo eno od šestih jedi.
- "Joško je naš najbol'š prjatu" ali katera srečka bo zadela?

# Sistemi z enakomožnimi stanji in negotovost

$$\alpha = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 \\ 1/2 & 1/2 \end{pmatrix}$$

# Sistemi z enakomožnimi stanji in negotovost

$$\alpha = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 \\ 1/2 & 1/2 \end{pmatrix}$$

$$\beta = \begin{pmatrix} b_1 & b_2 & \cdots & b_6 \\ 1/6 & 1/6 & \cdots & 1/6 \end{pmatrix}$$

# Sistemi z enakomožnimi stanji in negotovost

$$\alpha = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 \\ 1/2 & 1/2 \end{pmatrix}$$

$$\beta = \begin{pmatrix} b_1 & b_2 & \cdots & b_6 \\ 1/6 & 1/6 & \cdots & 1/6 \end{pmatrix}$$

$$\gamma = \begin{pmatrix} c_1 & c_2 & c_3 & \cdots & c_{100,000} \\ 0.00001 & 0.00001 & 0.00001 & \cdots & 0.00001 \end{pmatrix}$$

# Sistemi z enakomožnimi stanji in negotovost

$$\omega = \begin{pmatrix} \omega_1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\alpha = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 \\ 1/2 & 1/2 \end{pmatrix}$$

$$\beta = \begin{pmatrix} b_1 & b_2 & \cdots & b_6 \\ 1/6 & 1/6 & \cdots & 1/6 \end{pmatrix}$$

$$\gamma = \begin{pmatrix} c_1 & c_2 & c_3 & \cdots & c_{100,000} \\ 0.00001 & 0.00001 & 0.00001 & \cdots & 0.00001 \end{pmatrix}$$

# Merjenje negotovosti

## Mera negotovosti

Sistem  $\alpha_n$  z  $n$  enakomožnimi stanji naj ima negotovost

$$H(\alpha_n) = H(n)$$



# Pravila za računanje negotovosti

- 1 Sistem z enim stanjem je gotov,  $H(1) = 0$

# Pravila za računanje negotovosti

- 1 Sistem z enim stanjem je gotov,  $H(1) = 0$
- 2 Sistem z več stanji ima večjo negotovost kot sistem z manj stanji

$$n > m \Leftrightarrow H(\alpha_n) > H(\alpha_m) \Leftrightarrow H(n) > H(m)$$

$$H(2) > H(1) = 0$$

# Pravila za računanje negotovosti

- 1 Sistem z enim stanjem je gotov,  $H(1) = 0$
- 2 Sistem z več stanji ima večjo negotovost kot sistem z manj stanji

$$n > m \Leftrightarrow H(\alpha_n) > H(\alpha_m) \Leftrightarrow H(n) > H(m)$$

$$H(2) > H(1) = 0$$

- 3 Kakšno negotovost ima sestavljen sistem

$$\delta_{n \times m} = \alpha_n \otimes \beta_m$$

# Pravila za računanje negotovosti

- 1 Sistem z enim stanjem je gotov,  $H(1) = 0$
- 2 Sistem z več stanji ima večjo negotovost kot sistem z manj stanji

$$n > m \Leftrightarrow H(\alpha_n) > H(\alpha_m) \Leftrightarrow H(n) > H(m)$$

$$H(2) > H(1) = 0$$

- 3 Kakšno negotovost ima sestavljen sistem

$$\delta_{n \times m} = \alpha_n \otimes \beta_m$$

$$H(\alpha_n \otimes \beta_m) = H(n \times m) = H(n) + H(m)$$

# Funkcija za računanje negotovosti

# Funkcija za računanje negotovosti

Logaritem

$$H(n) = C \log_a n$$

# Funkcija za računanje negotovosti

## Logaritem

$$H(n) = C \log_a n$$

## Dvojiški logaritem

$$H(n) = \log_2 n$$

$$H(2) = 1$$

# bit, nit in dit

---

2	$\log_2 2 = 1$	bit
e	$\log_e 2 = 0.6931$	nit
10	$\log_{10} 2 = 0.301$	dit

---



## Enakomožna stanja: $p = 1/n$

$$\alpha_n = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & \cdots & a_n \\ p & p & \cdots & p \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned} H(n) &= \log_2 n \\ &= -\log_2(1/n) = -\log_2 p \\ &= -n \cdot (1/n) \log_2(1/n) \\ &= -\sum (1/n) \log_2(1/n) \\ &= -\sum p \cdot \log_2 p \end{aligned}$$

# Neenakomožna stanja

$$\alpha_n = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & \cdots & a_n \\ p_1 & p_2 & \cdots & p_n \end{pmatrix}$$

$$H(n) = - \sum p \cdot \log_2 p$$

nadomestimo z

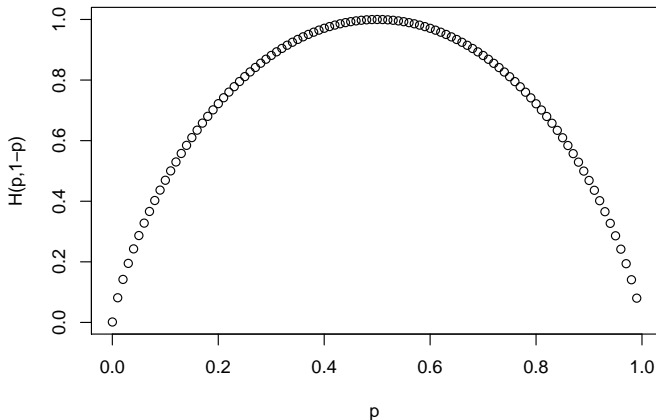
Shannon-Wienerjeva formula

$$H(n) = - \sum_{i=1}^n p_i \cdot \log_2 p_i$$

Shanon-Wiener (Weaver?) indeks diverzitete

## Sistem z dvema stanji

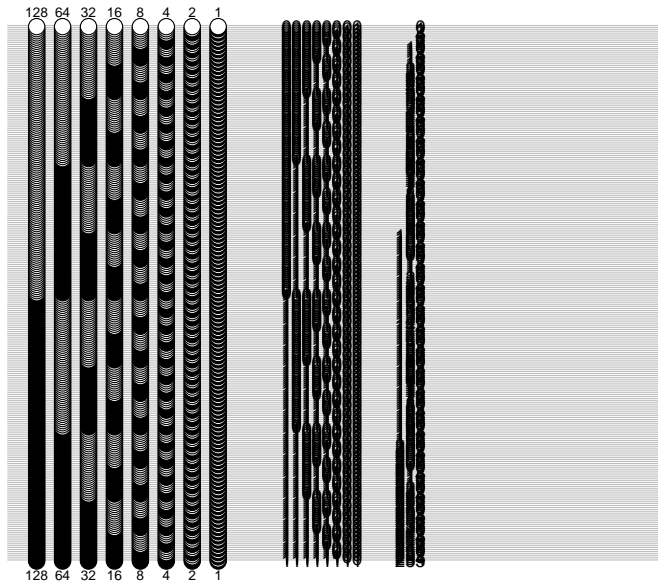
```
> p <- seq(0.0001, 0.9999, 0.01)
> x <- cbind(p, 1-p)
> H <- function(x) -sum(x*log(x, 2))
> par(mar=c(4, 4, 1, 0))
> plot(p, apply(x, 1, H), ylab="H(p, 1-p)")
```



bit ... 4 biti:  $2^4 = 16$  stanj

8	4	2	1		
○	○	○	○	0000	0
○	○	○	●	0001	1
○	○	●	○	0010	2
○	○	●	●	0011	3
○	●	○	○	0100	4
○	●	○	●	0101	5
○	●	●	○	0110	6
○	●	●	●	0111	7
●	○	○	○	1000	8
●	○	○	●	1001	9
●	○	●	○	1010	10
●	○	●	●	1011	11
●	●	○	○	1100	12
●	●	○	●	1101	13
●	●	●	○	1110	14
●	●	●	●	1111	15
8	4	2	1		

byte, ... 8 bitov:  $2^8 = 256$  stanj



# Število bitov ( $H$ ) in število stanj ( $n$ )

bit	stanj
1	2
2	4
3	8
4	16
5	32
6	64
7	128
8	256
9	512
10	1024
11	2048
12	4096
13	8192
14	16384
15	32768
16	65536

$$H = \log_2 n$$

$$n = 2^H$$



# Nukleotidna zaporedja

Znaki: A T C G



- 1 Koliko bitov informacije nosi en nukleotid?
- 2 Zakaj aminokisliline kodirjo tripleti?