

## Relativ Entropi.

Med konventionerne

$$p_i \log \frac{p_i}{q_i} = 0 \text{ hvis } p_i = 0 \text{ \& } p_i \log \frac{p_i}{q_i} = +\infty \text{ hvis } p_i > 0 \text{ og } q_i = 0 \quad (1)$$

kan CIT Lemma 1.2.2 udtrykkes

$$\sum_{i=1}^n p_i \log \frac{p_i}{q_i} \geq 0. =, \text{ hvis og kun hvis } p_i = q_i \text{ for alle } i. \quad (2)$$

Hvis  $Q = \{q_1, \dots, q_n\}$ , ligesom  $P = \{p_1, \dots, p_n\}$ , er en sandsynligheds fordeling, altså  $\sum q_i = 1$ ,

**defineres** den relative entropi eller Kullback Leibler afstanden  $D(P\|Q)$  mellem  $P$  og  $Q$  ved (ikke symmetrisk)

$$D(P\|Q) = \sum_{i=1}^n p_i \log \frac{p_i}{q_i}, \quad (3)$$

hvor konventionerne i (1) er underforståede.

(2) kaldes så *informations uligheden*, altså

$$D(P\|Q) \geq 0. =, \text{ hvis og kun hvis } P = Q. \quad (4)$$

Hvis  $X$  og  $Y$  er diskrete stokastiske variable med værdier i samme alfabet  $S$ , og

$$p(x) = P(X = x) \text{ og } q(x) = P(Y = x) \text{ for alle } x \in S,$$

**defineres**  $D(X\|Y)$  ved

$$D(X\|Y) = \sum_{x \in S} p(x) \log \frac{p(x)}{q(x)}. \quad (5)$$

Der gælder nu

$$D(X\|Y) \geq 0. =, \text{ hvis og kun hvis } p(x) = q(x) \text{ for alle } x \in S. \quad (6)$$

Christian Thommesen.