

#### 20. Oktober 2004

# Quellenseparierung mit dem fastICA-Algorithmus

Jürgen Rinas

#### Inhalt

- ◆ Ansatz ⇒ Algorithmus
- Leistungsfähigkeit (Vergleich mit JADE)
- Zusammenfassung, Ausblick





ullet Übertragungssystem:  $\mathbf{x} = \mathbf{H}\mathbf{c} + \mathbf{\nu}$ 

 $\mathbf{x}$   $n_R \times 1$  Empfangssignale

 $\mathbf{H}_{n_R \times n_T}$  Kanalmatrix (Block-Fading, Schmalbandmodell)

 $\mathbf{c}$   $n_T \times 1$  Sendesignale

 $\nu$   $n_R \times 1$  Kanalrauschen

ullet Empfänger:  $\widetilde{c}_t = \mathbf{b}_t^T \, \mathbf{\widetilde{Wx}}$ 

 $\mathbf{W}_{n_T \times n_R}$  Whitening-Matrix (bestimmt durch EVD von  $\mathbf{R}_{\mathbf{x}\mathbf{x}} = \mathrm{E}\left\{\mathbf{x}\mathbf{x}^T\right\}$ )

 $\mathbf{b}_t^T$   $_{1 \times n_T}$  Separationsvektor für ein gesendetes Signal t

 $\widetilde{c}_t$  skalar – ein separiertes Signal

zur Implementierung werden aus allen Vektoren Matrizen der Signallänge L

- Ansatz: Maximierung oder Minimierung der Kurtosis  $\operatorname{cum}_4(\tilde{\mathbf{c}}_t) = \operatorname{kurt}(\tilde{\mathbf{c}}_t)$
- Beispiel: BPSK  $d \in \{-1, 1\}$

$$\operatorname{cum}_1(d) = 0$$
,  $\operatorname{cum}_2(d) = 1$ ,  $\operatorname{cum}_3(d) =$ ,  $\operatorname{cum}_4(d) = -2$ 





$$\operatorname{kurt}(\tilde{\mathbf{c}}_t) = \operatorname{kurt}(\mathbf{b}_t^T \mathbf{y})$$

$$\downarrow \operatorname{kurt}(a) = \operatorname{E} \left\{ a^4 \right\} - 3(\operatorname{E} \left\{ a^2 \right\})^2$$

$$= \operatorname{E} \left\{ (\mathbf{b}_t^T \mathbf{y})^4 \right\} - 3(\operatorname{E} \left\{ (\mathbf{b}_t^T \mathbf{y})^2 \right\})^2$$

$$\downarrow \mathbf{y} \text{ ist weiß}$$

$$= \operatorname{E} \left\{ (\mathbf{b}_t^T \mathbf{y})^4 \right\} - 3||\mathbf{b}_t||^4$$

 $\mathbf{b}_t$  soll die Norm 1 haben (alle  $\mathbf{b}_t$  bilden später eine unitäre Matrix  $\mathbf{B}$ )

⇒ "penalty term" einführen

$$J(\mathbf{b}_t) = \mathbb{E}\left\{ (\mathbf{b}_t^T \mathbf{y})^4 \right\} - 3||\mathbf{b}_t||^4 + F(||\mathbf{b}_t||^2) \Leftarrow \text{Kostenfunktion } \min_{\mathbf{b}_t} \text{ oder } \max_{\mathbf{b}_t}$$

Differenzieren nach b<sub>t</sub>:

$$\mathbb{E}\left\{\mathbf{y}(\mathbf{b}_t^T\mathbf{y})^3\right\} - 3||\mathbf{b}_t||^2\mathbf{b}_t + f(||\mathbf{b}_t||^2)\mathbf{b}_t = 0$$

Lösen mit gewöhnlichem Iterationsverfahren (fixed-Point Iteration) x = f(x)

$$\mathbf{b}_t = \underbrace{-1/f(||\mathbf{b}_t||^2)}_{\text{Skalar}} \left( \mathbb{E} \left\{ \mathbf{y} (\mathbf{b}_t^T \mathbf{y})^3 \right\} - 3||\mathbf{b}_t||^2 \mathbf{b}_t \right)$$

Norm von  $\mathbf{b}_t$  hier unwichtig bzw.  $||\mathbf{b}_t||^2 = 1$  sichergestellt

$$\mathbf{b}_t = \mathbb{E}\left\{\mathbf{y}(\mathbf{b}_t^T \mathbf{y})^3\right\} - 3\mathbf{b}_t$$





Separation eines Signals  $c_t$  – fixed point Iteration bzgl.  $\mathbf{b}_t$ 

 $n_t \times 1$  Vektor  $\mathbf{b}_t(0)^{\dagger}$  mit Zufallszahlen initialisieren

$$\mathbf{b}_{t}(0) = \mathbf{b}_{t}^{\dagger}(i+1)/||\mathbf{b}_{t}^{\dagger}(0)|| \qquad \iff ||\mathbf{b}_{t}(0)||^{2} \stackrel{!}{=} 1$$

Iteration 
$$i = 0 \dots 9$$

$$\mathbf{b}_{t}^{\dagger}(i+1) = \mathrm{E}\left\{\mathbf{y}(\mathbf{b}_{t}^{T}(i)\mathbf{y})^{3}\right\} - 3\mathbf{b}_{t}(i)$$

$$\mathbf{b}_{t}(i+1) = \mathbf{b}_{t}^{\dagger}(i+1)/||\mathbf{b}_{t}^{\dagger}(i+1)|| \qquad \Leftarrow ||\mathbf{b}_{t}(i+1)||^{2} \stackrel{!}{=} 1$$

$$\tilde{c}_t = \mathbf{b}_t^T \mathbf{y}$$





#### Separation *aller* Signale $c_t$

$${\bf B}_0 = [\ ]$$

Iteration  $t = 0 \dots n_T - 1$ 

 $n_t \times 1$  Vektor  $\mathbf{b}_t^{\ddagger}(0)$  mit Zufallszahlen initialisieren

$$\mathbf{b}_{t}^{\dagger}(0) = \mathbf{b}_{t}^{\dagger}(0) - \mathbf{B}_{0}\mathbf{B}_{0}^{T}\mathbf{b}_{t}^{\dagger}(0)$$

$$\mathbf{b}_{t}(0) = \mathbf{b}_{t}^{\dagger}(0)/||\mathbf{b}_{t}^{\dagger}(0)|| \qquad \Leftarrow ||\mathbf{b}_{t}(0)||^{2} \stackrel{!}{=} 1$$

Iteration 
$$i = 0...9$$

$$\mathbf{b}_{t}^{\dagger}(i+1) = \mathrm{E}\left\{\mathbf{y}(\mathbf{b}_{t}^{T}(i)\mathbf{y})^{3}\right\} - 3\mathbf{b}_{t}(i)$$

$$\mathbf{b}_{t}^{\dagger}(i+1) = \mathbf{b}_{t}^{\dagger}(i+1) - \mathbf{B}_{t}\mathbf{B}_{t}^{T}\mathbf{b}_{t}^{\dagger}(i+1)$$

$$\mathbf{b}_{t}(i+1) = \mathbf{b}_{t}^{\dagger}(i+1)/||\mathbf{b}_{t}^{\dagger}(i+1)|| \qquad \Leftarrow ||\mathbf{b}_{t}(i+1)||^{2} \stackrel{!}{=} 1$$

$$\mathbf{B}_{t+1} = [\mathbf{B}_t, \ \mathbf{b}_t(9)]$$

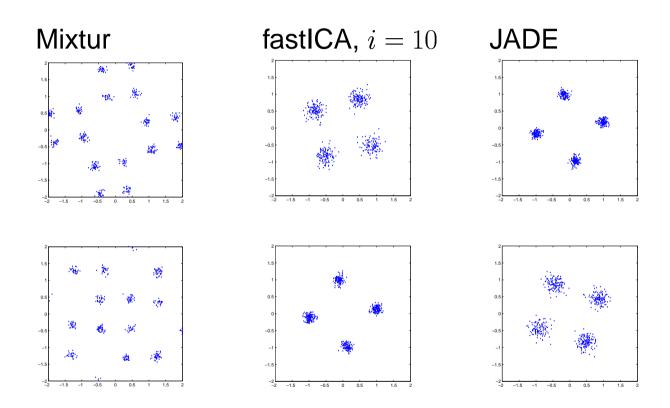
$$\tilde{c}_t = \mathbf{b}_t^T \mathbf{y}$$





#### Leistungsfähigkeit

 $2 \times 2$  System, QPSK,  $E_b/N_0 = 20 \, \mathrm{dB}, \, L = 500$ 

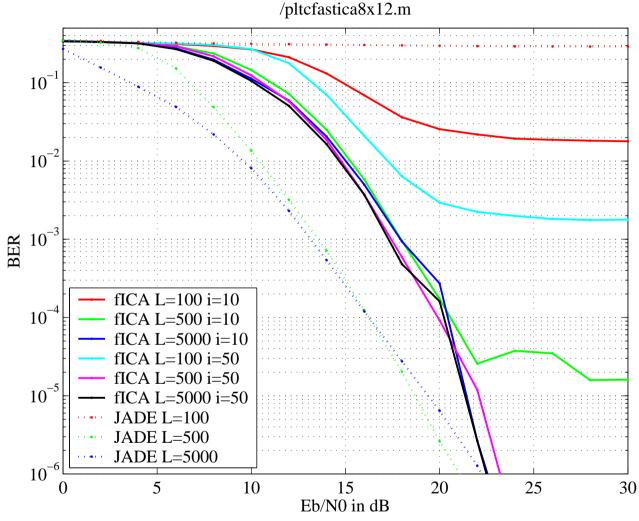


fastICA benötigt bei einem  $8 \times 12$  System ca. 1/5 der MATLAB-flops von JADE jedoch: Struktur vom fastICA ist sehr viel einfacher!





#### Leistungsfähigkeit (Vergleich mit JADE)



- $8 \times 12$  System
- QPSK
- JADE bei geringem SNR günstiger
  - fastICA "sieht" nur ein Ausgangssignal
  - JADE berücksichtigt auch Kreuzkumulanten







- JADE ⇐⇒ Batch-Algorithmus
- ca. 20% des Rechenaufwands von JADE,
   vergleichbare Leistungsfähigkeit bei hohem SNR
- Vorteile bei kurzen Blocklängen L

