



ALBERT-LUDWIGS-
UNIVERSITÄT FREIBURG

Algorithmen für drahtlose Netzwerke

Multiplex-Verfahren

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg
Institut für Informatik
Rechnernetze und Telematik
Prof. Dr. Christian Schindelhauer



Mehrfachnutzung des Mediums

▶ Raummultiplexverfahren

- Parallele und exklusive Nutzung von Übertragungskanälen
 - z.B. Extraleitungen/Zellen/Richtantenne

▶ Frequenzmultiplexverfahren

- Mehrere zu übertragende Signale in einem Frequenzbereich gebündelt;
- Bei Funkübertragung werden unterschiedlichen Sendern unterschiedliche Frequenzen zugewiesen.

▶ Zeitmultiplexverfahren

- Zeitversetztes Senden mehrerer Signale

▶ Codemultiplexverfahren

- Kodierung des Signals in orthogonale Codes, die nun gleichzeitig auf einer Frequenz gesendet werden können
- Dekodierung auch bei Überlagerung möglich

▶ Multiple-Input Multiple-Output

- Versenden und Empfang durch mehrere Antennen
- Verwendung der Orts- und Zeitinformation mehrerer überlagernder Wellen
 - z.B. 802.11n

Raum

▶ Raumaufteilung (Space-Multiplexing)

- Ausnutzung des Abstandsverlusts zum parallelen Betriebs verschiedener Funkzellen → zellulare Netze
- Verwendung gerichteter Antennen zur gerichteten Kommunikation
 - GSM-Antennen mit Richtcharakteristik
 - Richtfunk mit Parabolantenne
 - Laserkommunikation
 - Infrarotkommunikation

Frequenz-Multiplex

- ▶ **Aufteilung der Bandbreite in Frequenzabschnitte**
- ▶ **Spreizen der Kanäle und Hopping**
 - Direct Sequence Spread Spectrum (DSSS)
 - Xor eines Signals mit einer Folge Pseudozufallszahlen beim Sender und Empfänger (Verwandt mit Codemultiplex)
 - Fremde Signale erscheinen als Hintergrundrauschen
 - Frequency Hopping Spread Spectrum (FHSS)
 - Frequenzwechsel durch Pseudozufallszahlen
 - Zwei Versionen
 - * Schneller Wechsel (fast hopping): Mehrere Frequenzen pro Nutzdatenbit
 - * Langsamer Wechsel (slow hopping): Mehrere Nutzdatenbits pro Frequenz

Zeit-Multiplex

- ▶ **Zeitliche Aufteilung des Sende-/Empfangskanals**
- ▶ **Verschiedene Teilnehmer erhalten exklusive Zeiträume (Slots) auf dem Medium**
- ▶ **Genauere Synchronisation notwendig**
- ▶ **Koordination notwendig, oder starre Einteilung**

Direct Sequence Spread Spectrum

- ▶ Ein Chip ist ein Bitsequenz (given by $\{-1, +1\}$), die eine kleinere Menge von Symbolen kodieren
- ▶ E.g. Übertragungssignal: $0 = (+1,+1,-1)$, $1=(-1,-1,+1)$

0	1	0	1
+1 +1 -1,	-1 -1 +1,	+1 +1 -1,	-1 -1 +1

- ▶ Kodierung durch Berechnung des inneren Produkts c_i aus dem Empfangssignals s_i und den

Chips $c_0 = - c_1$:

$$\sum_{i=1}^m c_{0,i} s_i$$

$$\sum_{i=1}^m c_{1,i} s_i$$

- ▶ Im Falle eines überlagerten Signals, kann das Originalsignal durch Filter dekodiert werden
- ▶ DSSS wird verwendet von GPS, WLAN, UMTS, ZigBee, Wireless USB basierende auf den Barker-Code

• Hier gilt für alle $v < m$

$$\left| \sum_{i=1}^{N-v} a_i a_{i+v} \right| \leq 1$$

- Barker Code für 11Bit: +1 +1 +1 -1 -1 -1 +1 -1 -1 +1 -1

Code Division Multiple Access (CDMA)

- ▶ **CDMA (Code Division Multiple Access)**
 - z.B. GSM (Global System for Mobile Communication)
 - oder UMTS (Universal Mobile Telecommunications System)
- ▶ **Verwendet Chip-Sequenz mit**
 - $C_i \in \{-1, +1\}^m$
 - $-C_i = (-C_{i,1}, -C_{i,2}, \dots, -C_{i,m})$
- ▶ **so dass das normalisierte innere Produkt für alle $i \neq j$ den Wert 0 ergibt.**

$$C_i \bullet C_j = \frac{1}{m} C_i \cdot (C_j)^T = \frac{1}{m} \sum_{k=1}^m C_{i,k} C_{j,k} = 0 .$$

- ▶ **Synchronisierte Empfänger erhalten eine lineare Kombination von A und B**
- ▶ **Multiplikation mit dem der gesuchten Chip-Sequenz ergibt die gesuchte Nachricht.**

CDMA: Beispiel 1

► **Beispiel:**

- Sender A:
 - 0 ist (-1,-1)
 - 1 ist (+1,+1)
- Sender B:
 - 0 ist (-1,+1)
 - 1 ist (+1,-1)
- A sendet 0, B sendet 0:
 - Ergebnis: (-2,0)
- C empfängt (-2,0):
 - Dekodierung bzgl. A: $(-2,0) \cdot (-1,-1) = (-2)(-1) + 0(-1) = 2$
 - A hat also 0 gesendet (da Ergebnis positiv)

CDMA: Beispiel 2

▶ **Beispiel:**

- Code $C_A = (+1,+1,+1,+1)$
- Code $C_B = (+1,+1,-1,-1)$
- Code $C_C = (+1,-1,+1,-1)$

▶ **A sendet Bit 0, B sendet Bit 1, C sendet nicht:**

- $V = C_1 + (-C_2) = (0,0,2,2)$

▶ **Dekodierung für A: $V \cdot C_1 = (0,0,2,2) \cdot (+1,+1,+1,+1) = 4/4 = 1$**

- ergibt Bit 0

▶ **Dekodierung für B: $V \cdot C_2 = (0,0,2,2) \cdot (+1,+1,-1,-1) = -4/4 = -1$**

- ergibt Bit 1

▶ **Dekodierung für C: $V \cdot C_3 = (0,0,2,2) \cdot (+1,-1,+1,-1) = 0$**

- ergibt: kein Signal.



ALBERT-LUDWIGS-
UNIVERSITÄT FREIBURG

Algorithmen für drahtlose Netzwerke

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg
Institut für Informatik
Rechnernetze und Telematik
Prof. Dr. Christian Schindelhauer

