# チップインターリーブと MMSEC を用いる 直交マルチコード DS-CDMA

板垣 竹識 佐尾 智基 ガーグ ディープシカ 安達 文幸

東北大学大学院工学研究科 〒980-8579 仙台市青葉区荒巻字青葉 05 E-mail: †(itagaki,sao,deep)@mobile.ecei.tohoku.ac.jp, ‡adachi@ecei.tohoku.ac.jp

**あらまし** 直接拡散符号分割多元接続(DS-CDMA)では, 直交拡散符号を複数用いた直交マルチコード伝送により低速 から高速にわたるさまざまな伝送レートを比較的容易に実現できるのが特徴である. しかし, フェージング環境下ではシング ルコード伝送時と同様にビット誤り率(BER)特性が大幅に劣化してしまう. 周波数非選択性フェージング環境下の BER 特性 を改善する方法としてチップインターリーブが知られているが, これをそのまま直交マルチコード DS-CDMA に適用するとコ ード間の直交性が崩れてしまうために, かえって BER 特性が劣化してしまう. そこで, 本論文では, チップインターリーブにマ ルチキャリア CDMA で知られる平均2 乗誤差最小合成(MMSEC)を併用することを提案している. そして計算機シミュレーシ ョンにより BER 特性を求め, チップインターリーブと MMSEC とを併用すればシングルコード伝送時より優れた平均 BER 特 性を実現できることを示している.

キーワード マルチコード DS-CDMA, チップインターリーブ, MMSEC, フェージングチャネル

# Chip Interleaved Multicode DS-CDMA with MMSEC

Takeshi ITAGAKI<sup>†</sup> Tomoki SAO<sup>†</sup> Deepshika GARG<sup>†</sup> and Fumiyuki ADACHI<sup>‡</sup>

Dept. of Electrical and Communication Engineering, Graduate School of Engineering, Tohoku University

05 Aza-Aoba, Aramaki, Aoba-ku, Sendai, 980-8579 Japan

E-mail: †(itagaki,sao,deep)@mobile.ecei.tohoku.ac.jp, ‡adachi@ecei.tohoku.ac.jp

**Abstract** Direct sequence code division multiple access (DS-CDMA) provides flexible data transmissions in wide range of data rates by the use of orthogonal multicode multiplexing. However, in a multipath fading environment, the transmission performance of multicode DS-CDMA degrades as that of single code DS-CDMA does. Chip interleaving is known to improve the bit error rate (BER) performance of the single code transmission by altering the fading channel into severely time selective fading channel. However, this partially destroys orthogonal property among spreading codes and thus, significantly degrades the BER performance of multicode DS-CDMA. In this paper, we propose a combination of chip interleaving and minimum mean square error combining (MMSEC) to improve the multicode DS-CDMA transmission performance. It is confirmed by computer simulation that the joint use of chip interleaving and MMSEC significantly improves the BER performance of multicode DS-CDMA and achieves better performance compared to the single code DS-CDMA using chip interleaving and maximal ratio combining (MRC).

Keyword multicode DS-CDMA, chip interleaving, MMSEC, fading channel

### 1. まえがき

最近の移動通信システムでは、コード多重数や拡散率を 可変にすることで様々な伝送レートを実現できる直接拡散 符号分割多元接続(DS-CDMA)が無線アクセスとして用い られている [1], [2]. ところで、移動通信では、基地局移動 局間に存在する障害物のために多重伝搬路が形成され、 チャネル利得が時々刻々変化し瞬時受信電力が激しく変 動するマルチパスフェージングが発生するため、伝送特性 が大きく劣化する. DS-CDMA におけるフェージング軽減技 術として良く知られているのは Rake 受信、アンテナダイバー シチ受信やチャネル符号化である. しかし、周波数非選択 性フェージング環境下では Rake 受信効果を期待できない. 最近, DS-CDMA の拡散過程をうまく利用して, 周波数非 選択性フェージング環境下でのビット誤り率(BER)特性を 改善するチップインターリービングが著者らにより提案された [3].

ー般的には、1 データシンボルという短い時間区間で観 測すると、フェージングによるチャネル利得変動はほとんど 無視できるくらい緩慢である.このことをチャネルに時間コヒ ーレンス性があるという.この時間コヒーレンス性を前提にし ているのが、複数の直交拡散符号を同時に用いて並列伝 送する直交マルチコード DS-CDMA である.直交マルチコ ード DS-CDMA にチップインターリービングを適用すると、1 データシンボルに所属するチップが異なる時間に分散され るために時間コヒーレンス性が失われてしまう. つまり, フェ ージングによる受信シンボルエネルギーの落ち込みを救う代 償として, 拡散符号間の直交性の崩れを引き起こしてしまう. この結果, 直交マルチコード DS-CDMA の BER 特性の劣 化を招いてしまう.

そこで本論文では、チップインターリーブで引き起こされる 拡散符号間の直交性の崩れを軽減するために、マルチキャ リア CDMA における周波数等化としてよく知られている平均 2 乗誤差最小合成 (MMSEC) [4]を適用することを提案す る.

本論文は以下のような構成になっている.まず,第2章で はチップインターリーブと MMSEC とを併用する直交マルチ コード DS-CDMA の伝送系を示し,チップインターリーブと MMSEC について簡単に説明する.次いで第3章で,チッ プインターリーブと MMSEC の併用効果を計算機シミュレー ションにより明らかにする.

# 2. チップインターリーブと MMSEC を併用する直交 マルチコード DS-CDMA

#### 2.1. 伝送系

直交マルチコード DS-CDMA の伝送系を図 1 に示す.送信側ではまず 2 値送信データ系列を4 値位相変調 (QPSK) し, C 個 の QPSK シンボル系列  $\{d_n = (\pm 1 \pm j)/\sqrt{2}; n = .., -1, 0, 1, ..\}$  に直/並列変換する.ここでは以後チップ長単位での離散時間表現を用いることにする. C 個の各 QPSK シンボル系列はそれぞれ直交拡散符号  $\{c_{i,k} = \pm 1; i = 0 \sim C - 1, k = 0 \sim SF - 1\}$  により拡散される.ここで SF は拡散率を表している.こうして得られた C 個のチップ系列を加算 (コード多重)した後,スクランブル符号は合成されたチップ系列を擬似雑音系列に変換するために用いる.マルチコード DS-CDMA 信号は等価低域表現を用いて次のように表される.

$$s_t = \sqrt{\frac{2S}{C}} c_{PN,t} \sum_{i=0}^{C-1} d_{i+C\lfloor t/SF \rfloor} c_{i,t \bmod SF} \quad (1)$$

ここで、S は全送信電力であり、 [x]は x を越えない最小の 整数を表す.この後コード多重されたチップ系列はチップイ ンターリーブして周波数非選択性チャネルに送信される.

受信側ではチップレートで標本化したチップ標本系列を デ・チップインターリーブした後, C 個のチップ標本系列にコ ピーし,それぞれのチップ標本系列に直交拡散符号を乗算 する逆拡散とMMSEC 合成を同時に行う. C 個の逆拡散標 本系列を並/直列変換した後, QPSK シンボル判定を行い, 2 値受信データ系列を得る.



# 2.2. チップインターリーブ

本論文で用いるチップインターリーブは図2のようなSF× D-チップのブロックインターリーバである[3]. ここでSFは,1 コードあたりの拡散率である.チップ系列を列ごとに書き込み,行ごとに読み出して送信する.すなわち,各列が送信シ ンボルごとのチップ系列になっている.図2のチップインター リーバを用いるときは,Dシンボルを1ブロックとして,チップ インターリーブしていることになる.チップインターリーブされ たチップ系列は,図3のように時間的順番を交錯され,1つ のデータシンボルに所属するSF個のチップは互いにDチッ プだけ時間を離して順番に送信されることになる.本論文で は,この列数Dをインターリーブ深さと呼ぶ.受信側では, 受信信号をチップレートで標本化し,このチップ順に戻した上 で逆拡散する.

このようなチップインターリーブはフェージングの速さを等価的に D 倍するから、時間コヒーレンス性が保たれるような 緩慢フェージングを1データシンボル内でフェージングチャ ネル利得が変動する、いわゆる時間コヒーレンス性が崩れる ほどの高速フェージングに変換できるのである.この結果、 一般的に観測されるようなフェージング環境下での1データ シンボルあたりの受信エネルギーの変動幅を抑圧できるとい う時間ダイバーシチ効果が得られる.ところが、直交マルチ コード DS-CDMA では1データシンボル内で時間コヒーレン ス性が保たれなければならないから、単純にチップインターリ ーブを用いると、かえってBER 特性を劣化させてしまうことに なる.時間コヒーレンス性が失われたフェージング環境下で 符号間の直交性を復元するために用いることができるのが、 マルチキャリア CDMA の周波数等化技術である.



図2 チップインターリーバの構造



## 2.3. 逆拡散とMMSEC

マルチキャリア CDMA の周波数等化技術として良く知ら れているのが直交再生合成(ORC)と MMSEC であろう [4],[5]. ORC は, 符号間の直交性を完全再生できるものの 雑音強調が発生してしまう. 符号間の直交性の再生と雑音 強調はトレードオフの関係にあることが知られている. MMSEC では, 直交性の完全再生をあきらめることで雑音 強調を抑え, BER を最小にするように相関器(逆拡散器)の タップ重みを決定する[4].本論文では MMSEC を用いる. 以下, MMSEC について数式を用いて説明する.

拡散率を SF, コード多重数を C, SF 個の中の第 i 番目 の直交符号を  $\{c_{i,k} = \pm 1; k = 0 \sim SF - 1\}$ , 離散時刻 t におけ るフェージングチャネル利得を  $\varepsilon_t$  とする. 受信チップ標本系 列  $\{r_t\}$ をデ・チップインターリーブし逆拡散と MMSEC を同 時に行って、シンボル判定することを考える. 一般性を失うこ となく、C 個の直交符号を用いて C 個のデータシンボル  $\{d_i; i=0-C-1\}$ を並列伝送しているものとする. C 個の送信データ シンボルに所属する、デ・チップインターリーブ後の SF 個の 受信チップ標本系列  $\{r_{kD}; k=0-SF-1\}$ を等価低域表現する と次式のようになる.

$$r_{kD} = \xi_{kD} s_{kD} = \sqrt{\frac{2S}{C}} \xi_{kD} \sum_{i=0}^{C-1} d_i c_{i,k} + n_{kD},$$
(2)

ここで、S は全受信信号電力である.また、 $n_t$ は片側電力 スペクトル密度  $N_0$  の加法性白色ガウス雑音の標本であり、 QPSK シンボル長を T とすると平均 0 で分散  $2N_0/T$  の複素 ガウス過程である. { $r_{kD}$ ; k=0~SF-1}に MMSEC 重み { $w_k$ k=0~SF-1}および直交拡散符号 { $c_{i,k}$ ; k=0~SF-1}を乗算し、 逆拡散と MMSEC を同時に行う.理想チャネル推定を仮定 するとき MMSEC 重みは次式で与えられる[4].



ここで、 $E_b/N_0$ は1ビットあたりの平均受信信号エネルギー (ST/2)対雑音電力スペクトル密度比、(.)\*は複素共役である. 逆拡散して得られた軟判定値の組を $\{\hat{d}_i; i=0 \sim C-1\}$ とすると、 $\hat{d}_i$ は次式で表せる.

$$\hat{d}_{i} = \sum_{k=0}^{SF-1} r_{kD} \cdot w_{\text{MMSEC},k} \cdot c_{i,k} , (4)$$

こうして得られた *C* 個の軟判定値  $\{\hat{d}_i; i = 0 \sim C - 1\}$ を並/ 直列変換した後, QPSK データ復調する.

# 3. 計算機シミュレーション

# 3.1. シミュレーション条件

シミュレーション条件を表 1 に示す. チップ長  $T_c$  で正規化 したフェージング最大ドップラー周波数  $f_D T_c=0.000025$  を仮 定したが,これは搬送波周波数を 2GHz,チップレートを  $1/T_c=3.84$ Mcps とすると,移動局の移動速度が約 54km/h に相当する.

		X 1 2 (二)	✓ ⊐
変調方式			QPSK
拡散率 SF			16
マルチ	拡背	效符号	Walsh 直交符号
コード	ј П	·ド多重数 C	1~16
スクランブル符号			周期 4095 チップの
			M 系列
チップ		タイプ	ブロックインターリーバ
インターリーバ		深さ <i>D</i>	512~32768
伝搬路	フェ	ージング	周波数非選択性
モデル	タイプ		レイリーフェージング
	$f_D T_c$		0.000025
チャネル推定			理想チャネル推定

表1 シミュレーション条件

#### 3.2. シングルコード伝送時の BER 特性改善

まず,シングルコード伝送時におけるチップインターリーブ 効果を求めた.このときは MMSEC の代わりに最大比合成 を用いた.このときのタップ重みは

$$W_{MRC,k} = \hat{\xi}_{kD}^*, \quad (5)$$

となる.

1 つのデータシンボルに所属する SF 個のチップは D チッ プの時間間隔で送信されることになるから, チップインターリ ーブを行ったときは等価的に D 倍の速さのフェージング環 境下での信号伝送と同じである. 隣接 2 チップ間のフェージ ング相関の測定値を表 2 に示す. チップインターリーブ深さ D を大きくするにつれ隣接チップ間で観測されるフェージン グが互いに独立になってゆくことが分かる.表 2 から, D=16384 チップ程度になるとフェージング相関は充分小さく なり, チップインターリーブ効果は飽和するということが分か る.

チップインターリーブ深さ D をパラメータとしてプロットした シングルコード伝送時 (C=1)の平均 BER 特性を図 4 に示す. 同図には,比較のため,フェージングありとなしの環境下で のチップインターリーブを用いないときの理論特性をプロット した.フェージング環境下でのチップインターリーブなしの特 性(D=1)は理論特性とよく一致している.インターリーブ深さ が深くなるほど,隣接チップ間のフェージング相関が小さく なって逆拡散後のシンボルエネルギーの変動が少なくなる から,平均 BER 特性が改善して行き,フェージングなしのと きの平均 BER 特性に近づくのが分かる.平均 BER=10<sup>-4</sup>を 得るために必要な平均  $E_b/N_0$  は, D=16384 とすればフェー ジングなしのそれにおよそ 1dB まで近づく.

表2 インターリーブ深さとフェージング相関

D	$f_{\rm D}T_{\rm c} \times D$	フェージング 相関
512	0.0128	0.9984
1024	0.0256	0.9936
2048	0.0512	0.9743
4096	0.1024	0.8992
8192	0.2048	0.6270
16384	0.4096	-0.0843
32768	0.8192	-0.12835

チャネル利得 { $\xi_{kD}$ }がそれぞれ独立であるとすると, BER の理論値が得られる.各コードチャネルにおける QPSK シン ボルの軟判定値は式(4)で与えられる.0番目の QPSK シン ボルの1シンボルあたりの信号対雑音比(SNR)は次式で与 えられる.

$$SNR = 2 \cdot \left(\frac{\Gamma}{SF}\right) \sum_{i=0}^{SF-1} \left|\xi_{kD}\right|^2 = 2\gamma \quad (6)$$

ここで $\Gamma$ と $\gamma$ はそれぞれ平均受信  $E_b/N_0$ と瞬時受信  $E_b/N_0$ である.  $\xi_{kD}$  の実部と虚部は独立に分布する複素ガウス変数であり、 $\gamma$ は自由度 2SF の $\chi^2$ 分布に従う. $\gamma$ の確率密度関数は次式のように得られる[6]:

$$p(\gamma) = \frac{\left(\frac{\gamma}{\Gamma/SF}\right)^{SF-1}}{(SF-1)!(\Gamma/SF)} \exp\left(-\frac{\gamma}{\Gamma/SF}\right), (7)$$

これは、各ブランチの平均受信  $E_b/N_0 \epsilon \Gamma/SF$  とする、フェ ージングが無相関である SF ブランチ MRC 時間ダイバーシ チ受信と等価である. チップインターリービングと逆拡散の 結果として、フェージングによる振幅の落ち込みを軽減でき る. QPSK 伝送の平均 BER は次のように計算できる[6].

$$P_{b} = \int_{0}^{\infty} \frac{1}{2} \operatorname{erfc}(\sqrt{\gamma}) p(\gamma) d\gamma$$
$$= \left[\frac{1-\mu}{2}\right]^{SF} \sum_{k=0}^{SF-1} \left(\frac{SF-1+k}{k}\right) \left[\frac{1+\mu}{2}\right]^{k} , (8)$$
$$\approx \left(\frac{SF}{4\Gamma}\right)^{SF} \text{ for } \Gamma >> 1$$

ここで,

$$\mu = \sqrt{\frac{\Gamma}{\Gamma + SF}} \ . \ (9)$$

である.

一方, チップインターリービングを用いない場合の平均 BER は式(8)で *SF*=1 とすることで, 次のように得られる.

$$P_b = \frac{1}{2} \left[ 1 - \sqrt{\frac{\Gamma}{\Gamma + 1}} \right] . (10)$$
  
$$\approx \frac{1}{4\Gamma}, \text{ for } \Gamma >> 1$$

式(8)と式(10)を比較すると, 拡散率が大きくなると平均 BER 特性が改善するのがわかる. 比較のために, *SF*=16 の ときにおける, 式(8)と式(10)からそれぞれ計算されるチップ インターリーブを用いる場合と用いない場合の BER 特性の 理論値を図 4 にプロットした. さらに,  $P_b = \frac{1}{2} \operatorname{erfc} \sqrt{\gamma}$ で計算 される AWGN チャネルの BER 特性もプロットした.



図4 シングルコード伝送時の伝送特性

# 3.3. 直交マルチコード伝送時の BER 特性改善

まず, チップインターリーブは行うが MMSEC 合成ではな くMRCを用いるときのマルチコード伝送時の平均 BER 特性 を求めた. インターリーブ深さ D=4096 とし, 多重数 C をパラ メータとしてプロットした平均 BER 特性を図 5 に示す. チッ プインターリーブによりコード多重数 C=1 および 2 のときの平 均 BER 特性は大幅に改善しているが, C がそれ以上に増 加すると BER フロアが発生することが分かる. これは,時間 コヒーレンス性が失われ直交拡散符号間に干渉が発生する ためである.

チップインターリーブと MMSEC を併用したときの平均 BER 特性を図 6 に示す.このときの相関器のタップ重み係 数は式(2)で与えられる. MMSEC を併用すれば BER フロア は発生しないことが分かる.すなわち,コード多重数が多い 場合でも雑音強調の抑圧と直交性の再生をうまくバランスさ せることができ,平均 BER 特性を大幅に改善できる.特に 興味深いのは, SF=16 で C=16 として,等価拡散率  $SF_{eq}$ が  $SF_{eq}$ =1,すなわち,チップレートとシンボルレートが同じであ っても,平均 BER 特性はチップインターリーブを用いないと きより大幅に改善しているということである.つまり,拡散率を 小さくしてシングルコード伝送するより直交マルチコード伝送 する方が,チップインターリーブとMMSECを併用すればより 優れた BER 特性が得られるということになる.



図 5 チップインターリーブと MRC を用いたときのマルチ コード伝送時の平均 BER 特性



図 6 チップインターリーブと MMSEC を用いたときの マルチコード伝送時の平均 BER 特性

# 3.4. シングルコード伝送系と直交マルチコード伝送 系の特性比較

直交マルチコード伝送での*C*=2,4,8,16の場合と同じ等価 拡散率 *SF<sub>eq</sub> をシングルコー*ド伝送で実現しようとすると, *SF* はそれぞれ 8,4,2,1 となる. 直交マルチコード伝送とシングル コード伝送とで同じ等価拡散率を用いるときの平均 BER 特 性を図 7 に示す. いずれの *SF<sub>eq</sub>*の値においても, 直交マル チコード伝送の方がシングルコード伝送よりも優れた平均 BER 特性が得られることがわかった.



 図 7 直交マルチコード伝送時とシングルコード伝送時 の平均 BER 特性の比較

### 4. 結論

本論文では,周波数非選択性フェージング環境下における直交マルチコード DS-CDMA の伝送特性改善を目的としてチップインターリーブと MMSEC の併用効果を計算機シミュレーションにより明らかにした.その結果,以下のようなことが分かった.

- (1) チップインターリーブにより緩慢フェージングを等価的に時間コヒーレンス性の少ない高速フェージングに変換でき、受信シンボルエネルギーの変動幅を小さくできる.この結果、シングルコード伝送では平均 BER 特性を大幅に改善できる.
- (2) 直交マルチコード伝送時には、チップインターリーブに よる時間コヒーレンス性が失われるために直交拡散符 号間の干渉が発生し、返って伝送特性が劣化してしま うが、MMSEC 合成を併用すれば、シングルコード伝送 時より優れた伝送特性を実現できる。

文 献

- F. Adachi, M. Sawahashi, and H. Suda, "Wideband DS-CDMA for next generation mobile communication system," IEEE Commun. Mag., vol. 36, pp. 56-69, Sept.1998.
- [2] F. Adachi, K. Ohno, A. Higashi, and Y. Okumura, "Coherent multicode DS-CDMA mobile radio access," IEICE Trans. Commun., vol. E79-13, No. 9, pp. 1316-1325, Sept. 1996.
- [3] D. Garg and F. Adachi, "Chip interleaved turbo codes for DS-CDMA mobile radio in a fading channel," IEE Electronics Letters, vol. 38, No. 13, pp. 642-644, June 2002.
- [4] A. Chouly, A. Brajal, and S. Jourdan, "Orthgonal multicarrier techniques applied to direct sequence spread spectrum CDMA system,", Proc. IEEE Globecom'93, pp. 1723-1728, Nov. 1993.
- [5] S. Hara and R. Prasad, "Overview of multicarrier CDMA", IEEE Commun. Mag., Vol. 35, pp.126-144, Dec. 1997.
- [6] J. G. Proakis, Digital Communications, 3<sup>rd</sup> edition, McGraw Hill, 1995.