

学術情報リポジトリ

OFDM信号の帯域外輻射電力抑圧に適したOrthogon al Precodingの計算量削減

メタデータ	言語: jpn
	出版者:
	公開日: 2018-09-01
	キーワード (Ja):
	キーワード (En):
	作成者: 松井, 貴洋, 太田, 正哉
	メールアドレス:
	所属:
URL	http://hdl.handle.net/10466/00016559

研究速報 -

OFDM 信号の帯域外輻射抑圧に適した Orthogonal Precoding の計算量削減

松井 貴洋[†] 太田 正哉^{†a)}(正員)

Computational Complexity Reduction of Orthogonal Precoding for Out-of-Band Radiation Suppression in OFDM Signal Takahiro MATSUI[†], *Nonmember* and Masaya OHTA^{†a)}, *Member*

[†]大阪府立大学大学院工学研究科, 堺市 Graduate School of Engineering, Osaka Prefecture University, 1–1 Gakuen-cho, Naka-ku, Sakai-shi, 599–8531 Japan a) E-mail: ota@eis.osakafu-u.ac.jp

DOI:10.14923/transcomj.2018JBL4002

あらまし Orthogonal Precoding は OFDM 信号 に急しゅんなスペクトルノッチを形成しつつ,理想的な 誤り率性能を実現できるプリコーディング手法である が,巨大なプリコーダ行列のため,膨大な計算量が必 要となる.そこで本論文では,Orthogonal Precoding の計算量を削減するために,プリコードするサブキャ リアを一部に限定することで計算量を削減する手法を 提案する.数値実験により,提案法が従来法の性能を 維持しつつ,計算量を削減できることを示す.

キーワード 直交周波数分割多重,帯域外輻射電力 抑圧,Orthogonal Precoding,計算量削減

1. まえがき

直交周波数分割多重方式 (OFDM) は周波数利用効 率が高く,高速・大容量伝送を必要とする無線 LAN や移動体通信などの通信システムにおいて広く採用 されている.OFDM 信号はシンボル間が不連続に接 続されるため送信時に高い帯域外輻射が生じ,他のシ ステムと干渉する問題がある.この高い輻射を抑圧 するためにさまざまな手法が検討されている [1]~[5]. Windowing 法 [4] は帯域外輻射を抑圧する最もシンプ ルで実用的な手法であるが,バンドエッジにおける輻 射電力の減衰が緩やかで,これを急しゅんにするため に窓関数のオーバラップを広くすると,サイクリック プレフィクスの有効長が減少し,フェージングチャネ ル環境下における誤り率が劣化する.

Orthogonal Precoding [6] は、急しゅんなスペクト ルノッチを形成しつつ、理想的な誤り率性能を実現で きる手法であるが、巨大なプリコーダ行列を用いてプ リコーディング及びデコーディングを行うため、膨大 な計算量が必要となる問題がある.これに対し我々は プリコード行列の特異値がほとんど0になることを数 値実験により指摘し、これを用いた計算量削減法を提 案した [7].また本手法を改良した QR 分解を用いる 計算量削減法を提案し、本手法が計算量を大幅に削減 できることを数学的に保証した [8].

本論文では Orthogonal Precoding の計算量の更な る削減のために、プリコードするサブキャリアを一部 に限定することで計算量を削減する手法を提案する. 数値実験により、提案法が従来法の性能を維持しつつ、 計算量を削減できることを示す.

2. QR 分解による Orthogonal Precoding

文献 [8] の QR 分解による Orthogonal Precoding では OFDM 信号を次式のように定義する.

$$s(t) = \sum_{i=0}^{\infty} s_i(t - iT) \tag{1}$$

ここで $T = T_s + T_g$, T_s は OFDM シンボル周期, T_g はガードインターバル長である.

D 個のデータシンボル $\mathbf{d}_i = [d_{i,0}, \dots, d_{i,D-1}]^T$ よ り生成される K (> D) 個のプリコーディング後のシ ンボル $\bar{\mathbf{d}}_i = [\bar{d}_{i,0}, \dots, \bar{d}_{i,K-1}]^T$ を用いて, $s_i(t)$ は次 式で計算される.

$$s_i(t) = \sum_{k \in \mathcal{K}} \bar{d}_{i,k} e^{j2\pi \frac{k}{T_s} t} I(t)$$
(2)

ここでI(t)は $-T_g \leq t < T_s$ において1,それ以外で0 となる矩形窓, $\mathcal{K} = \{k_0, \cdots, k_{K-1}\}$ は送信に使用する サブキャリア番号の集合,Kはサブキャリア数である.

Orthogonal Precoding では特定の周波数における 電力を0にするような制約を考え、これを満たすように データシンボルをプリコーディングする. 具体的には M個の周波数 $M = \{f_0, \dots, f_{M-1}\}$ における s(t) のパ ワースペクトル密度を0にする次の制約条件を考える.

$$S_i(f_m) = 0 \quad (m = 0, \cdots, M - 1)$$
 (3)

ここで *S_i*(*f*) は式 (2) のフーリエ変換

$$S_i(f) = \sum_{k \in \mathcal{K}} \bar{d}_{i,k} a_k(f) \tag{4}$$

$$a_k(f) = T e^{-j\pi (T_s - T_g)(f - \frac{k}{T_s})} \operatorname{sinc}\left(\pi T \left(f - \frac{k}{T_s}\right)\right)$$
(5)

であり、また sinc(x) = sin(x)/x である. 更に式 (3) は次のように行列表現できる.

$$\mathbf{A}\bar{\mathbf{d}}_i = \mathbf{0}_{M \times 1} \tag{6}$$

ただし A は次式で定義される.

828 電子情報通信学会論文誌 B Vol. J101-B No.9 pp. 828-832 ⓒ一般社団法人電子情報通信学会 2018

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} a_{k_0}(f_0) & \dots & a_{k_{K-1}}(f_0) \\ \vdots & & \vdots \\ a_{k_0}(f_{M-1}) & \dots & a_{k_{K-1}}(f_{M-1}) \end{bmatrix} \in \mathbb{C}^{M \times K}$$
(7)

文献 [8] では D = K - M と考え,式 (6) を満たす $\bar{\mathbf{d}}_i$ を次のように決定する.

$$\bar{\mathbf{d}}_i = \mathbf{G}\mathbf{d}_i \tag{8}$$

ここで \mathbf{G} はプリコーダ行列と呼ばれ, \mathbf{A}^H の QR 分解

$$\mathbf{A}^{H} = \mathbf{Q}\mathbf{R} \tag{9}$$

によって得られるユニタリ行列 $\mathbf{Q} \in \mathbb{C}^{K \times K}$ を用いて 次式で定義される.

$$\mathbf{G} = \mathbf{Q}\mathbf{M}_K \in \mathbb{C}^{K \times (K-M)} \tag{10}$$

ここで \mathbf{M}_K は次式で定義される行列で、右からかけることで \mathbf{Q} の後ろの K - M 列が抽出される.

$$\mathbf{M}_{K} = \begin{bmatrix} \mathbf{O}_{M \times (K-M)} \\ \mathbf{I}_{K-M} \end{bmatrix}$$
(11)

式 (8) で決定された \mathbf{d}_i は \mathbf{Q} がユニタリ行列であるこ とから式 (6) を満足する. すなわち \mathcal{M} で指定された周 波数における電力が 0 となるスペクトルを形成できる. 本手法は,サブキャリア数 K に対し D (= $K - \mathcal{M}$) 個 のデータシンボルしか送信できないが,制約条件の数 \mathcal{M} が K に対して十分小さくても急しゅんなスペクト ルノッチを形成できることが文献 [6] で示されている.

受信機側では式 (8) のプリコーディングに対する逆 演算である次式のデコーディングを実行し,受信後の データシンボル **d**_i を得る.

$$\hat{\mathbf{d}}_i = \mathbf{G}^H \tilde{\mathbf{d}}_i \tag{12}$$

ここで $\tilde{\mathbf{d}}_i = [\tilde{d}_{i,k_0}, \dots, \tilde{d}_{i,k_{K-1}}]^T$ はフーリエ変換及 びチャネル等化直後の受信シンボルである。雑音及び フェージングのない伝送路の場合 $\tilde{\mathbf{d}}_i = \bar{\mathbf{d}}_i$ となるため 式 (8) 及び式 (12) より $\hat{\mathbf{d}}_i = \mathbf{d}_i$ が得られる。

式 (8) 及び式 (12) は, それぞれ $KD = K(K-M) \simeq K^2$ 回の乗算が必要となるが,次のように **Q** – **I**_K を QR 分解すると $K \times M \ge M \times K$ の二つの行列に分 解できる [8] ^(注1).

$$\mathbf{Q} - \mathbf{I}_K = \mathbf{X}\mathbf{Y} \tag{13}$$

ここで $\mathbf{X} \in \mathbb{C}^{K \times M}$, $\mathbf{Y} \in \mathbb{C}^{M \times K}$ である. したがって $\tilde{\mathbf{Y}} = \mathbf{Y}\mathbf{M}_{K} \in \mathbb{C}^{M \times D}$ とおくと $\mathbf{Q}\mathbf{M}_{K} = \mathbf{M}_{K} + \mathbf{X}\tilde{\mathbf{Y}}$ と書け, これにより式 (8) 及び式 (12) は,

$$\bar{\mathbf{d}}_i = \mathbf{M}_K \mathbf{d}_i + \mathbf{X}(\tilde{\mathbf{Y}}\mathbf{d}_i) \tag{14}$$

$$\hat{\mathbf{d}}_i = \mathbf{M}_K^H \tilde{\mathbf{d}}_i + \tilde{\mathbf{Y}}^H (\mathbf{X}^H \tilde{\mathbf{d}}_i)$$
(15)

となり, 乗算回数はそれぞれ (K + D)M 回まで削減 される^(注2).

3. 提案法

本研究では計算量の更なる削減法を提案する. 従来法 では全てのデータシンボルをプリコーディングの対象 としていたが,提案法では D 個のデータシンボルのう ち U(< D) 個はプリコーディングせず U 本のサブキャ リアを用いてそのまま送信し,残りの D – U 個にプリ コーディングを施して V(=K-U=D-U+M) 本の サブキャリアで送信する.プリコーディングしないデー タシンボルを $\mathbf{u}_i = [d_{i,0}, \ldots, d_{i,U-1}]^T$, プリコーディ ングするデータシンボルを $\mathbf{v}_i = [d_{i,U}, \ldots, d_{i,D-1}]^T$ とすると,送信信号は次式で定義される.

$$s_i(t) = \left[\sum_{k \in \mathcal{K}_u} \bar{d}_{i,k} e^{j2\pi \frac{k}{T_s}t} + \sum_{k \in \mathcal{K}_v} \bar{d}_{i,k} e^{j2\pi \frac{k}{T_s}t}\right] I(t)$$

$$(16)$$

ここで $\mathcal{K}_u = \{k_0, \dots, k_{U-1}\}, \mathcal{K}_v = \{k_U, \dots, k_{K-1}\}$ は各データシンボルを送信するためのサブキャリア番 号の集合であり、また

$$\bar{\mathbf{u}}_i = [\bar{d}_{i,k_0}, \dots, \bar{d}_{i,k_{U-1}}]^T = \mathbf{u}_i \tag{17}$$

とする. $\mathbf{\bar{v}}_i = [\bar{d}_{i,k_U}, \dots, \bar{d}_{i,k_{K-1}}]^T$ は \mathbf{u}_i 及び \mathbf{v}_i を 用いて後述のプリコーディングによって求める.

提案法における制約条件は従来法と同じく式 (3) と する. これを \mathbf{u}_i 及び \mathbf{v}_i を用いて行列表現すると次式 となる.

$$\begin{bmatrix} \mathbf{A}_u & \mathbf{A}_v \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \bar{\mathbf{u}}_i \\ \bar{\mathbf{v}}_i \end{bmatrix} = \mathbf{A}_u \bar{\mathbf{u}}_i + \mathbf{A}_v \bar{\mathbf{v}}_i = \mathbf{0}_{M \times 1} \quad (18)$$

ここで \mathbf{A}_u 及び \mathbf{A}_v は行列 \mathbf{A} の \mathcal{K}_u 及び \mathcal{K}_v に対応する列を抜き出してできる行列で, $\mathbf{A}_u \in \mathbb{C}^{M \times U}$, $\mathbf{A}_v \in \mathbb{C}^{M \times V}$ である.

本手法では式 (18) を満たす $\bar{\mathbf{v}}_i$ を次式で決定する.

⁽注1):一般に $K \times K$ の行列を QR 分解すると $K \times K$ の二つの行列の積 に分解されるが、上述の $\mathbf{Q} - \mathbf{I}_K$ の QR 分解では $K \times M$ 及び $M \times K$ の行列に分解できることが文献 [8] で示されている。

⁽注2): $\mathbf{M}_{K}\mathbf{d}_{i}$ 及び $\mathbf{M}_{K}^{H}\tilde{\mathbf{d}}_{i}$ はベクトル要素の操作に過ぎないため乗算は不要と考える.

$$\bar{\mathbf{v}}_i = \mathbf{G}_v \mathbf{v}_i + \mathbf{G}_u \mathbf{u}_i \tag{19}$$

ここで

$$\mathbf{G}_v = \mathbf{Q}_v \mathbf{M}_V \in \mathbb{C}^{V \times (V-M)} \tag{20}$$

$$\mathbf{G}_{u} = -\mathbf{A}_{v}^{H} (\mathbf{A}_{v} \mathbf{A}_{v}^{H})^{-1} \mathbf{A}_{u} \in \mathbb{C}^{V \times U}$$
(21)

とし, \mathbf{Q}_v は次の \mathbf{A}_v^H の QR 分解より得られる行列と する.

$$\mathbf{A}_{v}^{H} = \mathbf{Q}_{v} \mathbf{R}_{v} \tag{22}$$

以上のようにプリコーディングされた $\mathbf{\bar{u}}_i$ 及び $\mathbf{\bar{v}}_i$ は制 約条件 (18) を満たす.

本手法の受信機側では次式によりデコーディングし て受信後のデータシンボル û_i 及び ŷ_i を得る.

$$\hat{\mathbf{u}}_i = \tilde{\mathbf{u}}_i \tag{23}$$

$$\hat{\mathbf{v}}_i = \mathbf{G}_v^H (-\mathbf{G}_u \tilde{\mathbf{u}}_i + \tilde{\mathbf{v}}_i) \tag{24}$$

ここで $\tilde{\mathbf{u}}_i = [\tilde{d}_{i,k_0}, \dots, \tilde{d}_{i,k_{U-1}}]^T$ 及び $\tilde{\mathbf{v}}_i = [\tilde{d}_{i,k_U}, \dots, \tilde{d}_{i,k_{K-1}}]^T$ はフーリエ変換及びチャネル等価直後の受信 シンボルである、雑音やフェージングのない伝送路の場 合 $\tilde{\mathbf{u}}_i = \bar{\mathbf{u}}_i, \tilde{\mathbf{v}}_i = \bar{\mathbf{v}}_i$ であるので,式(17),式(19),式 (23),式(24)より $\hat{\mathbf{u}}_i = \mathbf{u}_i$ 及び $\hat{\mathbf{v}}_i = \mathbf{v}_i$ が得られる. 式(19)及び式(24)は次の方法により計算量を抑え

られる.まず \mathbf{G}_u について,その定義より次のように 分解する.

$$\mathbf{G}_u = \mathbf{B}\mathbf{A}_u \tag{25}$$

ここで $\mathbf{B} = -\mathbf{A}_{v}^{H} (\mathbf{A}_{v} \mathbf{A}_{v}^{H})^{-1} \in \mathbb{C}^{V \times M}$ である.また \mathbf{G}_{v} については元の \mathbf{Q}_{u} に対して次の QR 分解を計算 する.

$$\mathbf{Q}_v - \mathbf{I}_V = \mathbf{X}_v \mathbf{Y}_v \tag{26}$$

ここで $\mathbf{X}_{v} \in \mathbb{C}^{V \times M}$, $\mathbf{Y}_{v} \in \mathbb{C}^{M \times V}$ である. 今 $\tilde{\mathbf{Y}}_{v} = \mathbf{Y}_{v} \mathbf{M}_{V} \in \mathbb{C}^{M \times (V-M)}$ とおくと,以上より式 (19) は

$$\bar{\mathbf{v}} = \mathbf{M}_V \mathbf{v}_i + \mathbf{X}_v (\tilde{\mathbf{Y}}_v \mathbf{v}_i) + \mathbf{B}(\mathbf{A}_u \mathbf{u}_i)$$
(27)

と整理でき,第1項の乗算回数は0回,第2項は (2V - M)M回,第3項は(U + V)M回となり,合 計 (3V - M + U)M回となる.

また式 (24) は

$$\tilde{\mathbf{v}}_i' = -\mathbf{B}(\mathbf{A}_u \tilde{\mathbf{u}}_i) + \tilde{\mathbf{v}}_i \tag{28}$$

$$\hat{\mathbf{v}} = \mathbf{M}_V^H \tilde{\mathbf{v}}_i' + \tilde{\mathbf{Y}}_v^H (\mathbf{X}_v^H \tilde{\mathbf{v}}_i')$$
(29)

となり, 乗算回数は合計 (3V – M + U)M 回となる. 提案法ではプリコーディング, デコーディング共に 従来法との差は (K - 2V)M となり、V < K/2のとき提案法は乗算回数を低減できる.

4. 数 值 実 験

提案法の性能を評価するために数値実験を行った.実験条件は文献[6]に基づき,変調方式 QPSK, $T_s = 1/15$ ms, $T_g = 9T_s/128$, K = 600, M = 12とし, V = 150 としてパワースペクトル密度 (PSD) 及びビットエラー率 (BER)を測定する.図1(a) に PSD を,図1(b) にバンドエッジ付近の拡大図を示 す.また,図2に AWGN チャネル環境下及び文献[6]



- 図 1 通常の OFDM, Windowing, 従来の Orthogonal Precoding, 提案法のパワースペクトル密度; $K = 600 (\mathcal{K} = \{-300, \cdots, -1\} \cup \{1, \cdots, 300\}), M = 12 (\mathcal{M} = \{\pm 7600 \pm 1, \pm 5300 \pm 1, \pm 4900 \pm 1\}$ kHz), $V = 150 (\mathcal{K}_v = \{-300, -296, \cdots, -8, -4\} \cup \{4, 8, \cdots, 296, 300\}).$
- Fig. 1 Power spectral density of the original OFDM, Windowed-OFDM, conventional orthogonal precoding, and proposed method; $K = 600 \ (\mathcal{K} = \{-300, \cdots, -1\} \cup \{1, \cdots, 300\}),$ $M = 12 \ (\mathcal{M} = \{\pm 7600 \pm 1, \pm 5300 \pm 1, \pm 4900 \pm 1\}$ kHz), $V = 150 \ (\mathcal{K}_v = \{-300, -296, \cdots, -8, -4\} \cup \{4, 8, \cdots, 296, 300\}).$





図 2 AWGN チャネル環境下及びフェージング環境下に おけるビット誤り率 Fig. 2 Bit error rate in an AWGN and a fading

channel.

に基づくフェージング環境下での BER を示す.比較 のため、オーバラップが $3T_g/9$ 、 $9T_g/9$ 、 $40T_g/9$ の Windowing 法の結果も併記する.

図 1 より Orthogonal Precoding のバンドエッジで のスペクトル形状はオーバラップが $40T_g/9$ の Windowing 法と同程度で,提案する計算法による Orthogonal Precoding の帯域外輻射抑圧性能は従来法とほ ぼ等しいことがわかる.また図 2 より Orthogonal Precoding の BER 性能は $3T_g/9$ の Windowing 法と 同程度で、AWGN チャネル、フェージングチャネル のいずれにおいても提案法の BER 性能は従来法とほ ぼ等しいことがわかる.

次に、V < K/2の条件を満たすV = 150, 100, 60の提案法の PSD 性能を評価する.図3(a),(b),(c) に使用帯域の PSD を,図3(d),(e),(f) にバンドエッ ジ付近の PSD を示す.図3より V を小さくすると 使用帯域ではプレコードされるサブキャリアの電力が 徐々に増加するものの、バンドエッジを含めて帯域外 のスペクトル形状に大きな変化は現れないことがわか る.Vの減少に伴う各プリコードサブキャリアの電力 増加は、非プリコードサブキャリアの電力を相対的に 低下させて誤り率を劣化させる可能性があるが、実験 により V = 60まで減らしても誤り率は劣化しないこ とを確認した.これは V の減少で各プリコードサブ キャリアの電力が増大しても、該当するサブキャリア 数自体 (= V) が減少するため、誤り率の劣化が限定 的になるからであると考えられる.

最後に提案法の計算量削減効果を評価する.表1に プリコーディング及びデコーディングに関する複素乗 算回数を示す^(注3).表より従来法と比較して提案法は

⁽注3):プリコード行列は送信データに依存せず、QR分解は送信機設計時に 1度け実行すればよいため、表中の値にQR分解にかかる計算量は含まれてい ない。

表 1 複素乗算回数の計算量比較 Table 1 Comparison of computational complexity in multiplications.

Conventional [8]	(IZ + D)M	
Conventional [0]	(K + D)M	14,256 (100%)
Proposed $(V = 150)$		10,656 (74.6%)
Proposed $(V = 100)$ (3)	V - M + U)M	9,456~(66.3%)
Proposed $(V = 60)$		8,496 (59.6%)

(* example: K = 600, M = 12)

プリコーディング及びデコーディング双方の計算量を 削減できることがわかる.例えばK = 600, M = 12,V = 150のとき,提案法の計算量削減効果は,従来 法[8]と比較して約74.6%の複素乗算回数で済むこと がわかる.

5. む す び

本論文では、QR分解による Orthogonal Precoding においてプリコードするサブキャリアを一部に限定す ることで、計算量を削減する手法を提案した.数値実 験より、提案法は従来法の性能を維持しつつプリコー ディング及びデコーディング双方の計算量を削減でき ることを確認した.

謝辞 本研究は科研費(15K06074)の助成を受け たものである.

文 献

 S. Brandes, I. Cosovic, and M. Schnell, "Reduction of out-of-band radiation in OFDM systems by insertion of cancellation carriers," IEEE Commun. Lett., vol.10, no.6, pp.420-422, June 2006.

- [2] I. Cosovic, S. Brandes, and M. Schnell, "Subcarrier weighting: A method for sidelobe suppression in OFDM systems," IEEE Commun. Lett., vol.10, no.6, pp.444–446, June 2006.
- J. van de Beek, "Sculpting the multicarrier spectrum: A novel projection precoder," IEEE Commun. Lett., vol.13, no.12, pp.881–883, 2009.
- [4] T. Weiss, J. Hillenbrand, A. Krohn, and F.K. Jondral, "Mutual interference in OFDM-based spectrum pooling system," Proc. IEEE Veh. Technol. Conf., vol.4, pp.1873–1877, May 2004.
- [5] A. RezazadehReyhani and B. Farhang-Boroujeny, "Capacity analysis of FBMC-OQAM systems," IEEE Commun. Lett., vol.21, no.5, pp.999–1002, 2017.
- [6] J. van de Beek, "Orthogonal multiplexing in a subspace of frequency well-localized signals," IEEE Commun. Lett., vol.14, no.10, pp.882–884, 2010.
- [7] H. Kawasaki, M. Ohta, and K. Yamashita, "Computational complexity reduction of orthogonal precoding for sidelobe suppression of OFDM signal," Proc. 21st Asia-Pacific Conf. on Comm., pp.460-463, 2015.
- [8] H. Kawasaki, M. Ohta, and K. Yamashita, "Matrix decomposition of precoder matrix in orthogonal precoding for sidelobe suppression of OFDM signals," IEICE Trans. Commun., vol.E101-B, no.7, pp.1716– 1722, July 2018.

(平成 30 年 3 月 1 日受付, 4 月 25 日再受付, 5 月 16 日早期公開)