Estimation of Channel State at a Different Radio Frequency Based on Impulse Response Estimation by Compressed Sensing

Yuma NAKAI*, Hisato IWAI* and Hideichi SASAOKA*

(Received March 22, 2018)

In mobile communication systems, reflected waves arrive at terminals in addition to the direct wave in propagation path, which create the multipath fading environments. In the multipath environment, the multipath delay occurs due to the difference of the path length of different propagation paths. These delays create variation of the frequency characteristics of the propagation characteristics. Since the propagation characteristics change complicatedly in the frequency domain, it is generally difficult to estimate channel state at different frequencies from measured frequency.

On the other hand, Compressed Sensing (CS) is one of estimation techniques for sparse unknown vectors. The impulse response, which is the delay characteristic of the propagation path, has sparsity with a value only in the delay time when delay waves exist. In this study, we consider a method of estimating sparse impulse response by CS and analyze the estimation performance.

As the methods of estimating impulse response Discrete Fourier Transform (DFT) and autocorrelation method have been reported. Using CS, estimation with very higher precision than the other methods can be realized. Taking the advantage of the high estimation performance, it is also possible to estimate channel states of the different frequencies. In this study, as an application of impulse response estimation using CS, channel states outside the frequency band of the given transfer function are estimated. The estimation performance is quantitatively evaluated with the fading reduction effect of transmit diversity in a Frequency Division Duplex (FDD) system.

Key words : compressed sensing, impulse response, frequency division duplex system, transmit diversity

キーワード: 圧縮センシング, インパルス応答, 周波数分割複信方式, 送信ダイバーシチ

圧縮センシングを用いたインパルス応答推定に基づく 異なる無線周波数におけるチャネル特性の推定

中井 悠真, 岩井 誠人, 笹岡 秀一

1. まえがき

移動通信システムでは,基地局と移動局の間には 建物や樹木などが存在する.これらを含む伝搬環境 では,伝搬路に多くの反射波が存在し,それらが干 渉し合うマルチパス環境となる.マルチパス環境で は,異なる伝搬路の経路差によるマルチパス遅延が 発生する.さらに,この遅延により伝搬路の周波数 特性が生じる. そのため,異なる周波数のチャネル 係数を推定することは一般には難しい.

例えば、移動通信システムの複信方式として従来 用いられている周波数分割複信方式(Frequency Division Duplex: FDD)システムで用いられる無線周 波数は、上りリンク(移動局送信・基地局受信)と下 りリンク(基地局送信・移動局受信)とで異なる、移

^{*} Faculty of Science and Engineering, Department of Electronics, Doshisha University, Kyotanabe, Kyoto, 610-0321, Japan Telephone: +81-774-65-6267, Fax: +81-774-65-6801, E-mail: iwai@mail.doshisha.ac.jp

動局で測定した伝搬特性を上りリンクの通信チャ ネルを用いて送信側に伝える閉ループフィードバ ック制御を行うことで,基地局側で下りリンク周波 数におけるチャネル係数の取得が可能となる.しか し,この閉ループフィードバック制御を実現するた めのオーバーヘッド量の増加により通信容量の低 下をもたらす.フィードバック情報なしで下りリン ク周波数のチャネル係数を取得することができれ ば,MIMO(Multiple-Input Multiple-Output)におけるプ リコーディングが必要な方式など各種高機能制御 を開ループで実現することができる.

一方, 伝搬路の遅延特性であるインパルス応答は 周波数伝達関数とフーリエ変換対にある.この関係 に基づき,インパルス応答を推定する方式がされて いる¹⁾. その方式では、帯域幅の逆数程度の時間分 解能でインパルス応答が推定される.対して、本研 究では圧縮センシング(Compressed Sensing: CS)を 用いた高分解能インパルス応答推定を行う. CS と は、観測次元より多い次元とスパース性(解の多く の要素がゼロ)をもつ未知ベクトルを推定する技術 である. 通信分野においては, CS をアレーアンテ ナと組み合わせて電波の到来方向推定に用いる例 がある²⁾.一方,インパルス応答は,遅延波が到来 する時間のみ値をもち、それ以外はゼロであると見 なすことができ,スパース性を有するものであると 考えることができる.したがって、周波数伝達関数 に CS を適用することでインパルス応答を推定でき る. また, CS による推定では, より高分解能で遅 延時間の推定ができる可能性がある.

さらに、CS を用いて推定されたインパルス応答 をフーリエ変換することで与えられた伝達関数の 範囲外の周波数チャネル係数を推定する.これは、 インパルス応答が高精度に推定されている場合に 可能となる.それを、上記で示した FDD システム に応用し、フィードバック情報なしに上りリンク伝 搬特性から下りリンクチャネル係数の推定を試み た.本研究では簡易に実施できる送信ダイバーシチ を例に推定性能評価を行った.

2. 圧縮センシング(CS)

2.1 CSの原理

CS とは、既知の観測信号 $y \in \mathbb{C}^{M}$, 観測行列 $A \in \mathbb{C}^{M \times N}$ を満たす連立一次方程式 y = Ax の解であ る未知のベクトル $x \in \mathbb{C}^{N}$ がスパース性を有する場 合に解xを推定する方法である.

まず,ベクトル $\mathbf{x} = [x_1, x_2, \cdots x_N]^{\mathrm{T}}([]^{\mathrm{T}}$ は転置)に対して,p > 0としてp乗ノルムを,

$$\left\| \boldsymbol{x} \right\|_{p} = \left(\sum_{i=1}^{N} \left| \boldsymbol{x}_{i} \right|^{p} \right)^{1/p} \tag{1}$$

で定義する. また, p=0の場合には,

$$\|\mathbf{x}\|_{0} = |\operatorname{supp}(\mathbf{x})| \tag{2}$$

を考える.ここで,supp(x)はxのサポート集合(非 ゼロ要素のインデックス集合)であり,|supp(x)|は supp(x)の要素数である.これを0乗ノルムと呼ぶ.

上記の問題 y = Axは, M < N である場合, 一般 には解が複数存在し, 一意に定めることができない. さらに, 現実の問題では, 時間 s における未知の雑 音 $v(s) \in \mathbb{R}^M$ を用いて, y(s) = Ax + v(s) となること が一般的であり, このような場合には $M \ge N$ であ っても最適解を定めることが困難である. これに対 して CS によるスパースな最適解 \hat{x} は,

$$\hat{\boldsymbol{x}} = \arg\min_{\boldsymbol{x}} \left\{ \frac{1}{S} \sum_{s=1}^{S} \left\| \boldsymbol{A} \boldsymbol{x} - \boldsymbol{y}(s) \right\|_{2}^{2} + \mu \left\| \boldsymbol{x} \right\|_{p}^{p} \right\}$$
(3)

によって定式化される.ここで,定数µは2乗誤差 と解のp乗ノルムとのバランスを制御する正則化 パラメータであり, SはSN比向上などのために行 う平均化処理の回数である.

2.2 CSの最適化法

式(3)の最適化を実現する方法は幾つか提案され ている.本研究では、その中から HQR(Half-Quadratic Regularization) と ISTA(Iterative Soft Thresholding Algorithm)を用いる.

以下に、それらのアルゴリズムを示す.

(a) HQR

HQR では *p* の値はユーザが適当に設定する必要 がある⁴⁾. HQR は, 通信分野においては, 電波の到

来方向推定に用いられた例がある^{1,5)}. 反復計算に より最適解を求める方法であり, *t*回目の繰り返し 時の解を $\hat{x}' = [\hat{x}'_1, \hat{x}'_2, \dots, \hat{x}'_N]^T$ として,

$$H\left(\hat{\boldsymbol{x}}^{t}\right)\hat{\boldsymbol{x}}^{t+1} = \frac{1}{S}\left(\sum_{s=1}^{S}\boldsymbol{A}^{\mathrm{H}}\boldsymbol{y}(s)\right)$$
(4)

を $\hat{x}' \geq \hat{x}'^{+1}$ の残差の 2 乗ノルムがしきい値より小 さくなるまで繰り返す. A^{H} はAの複素共役転置行 列である.ここで, H(x)は, $\boldsymbol{\omega} = [\omega_1, \omega_2, \dots, \omega_N]^{T}$ と して,

$$H(\hat{\boldsymbol{x}}^{t}) = \boldsymbol{A}^{\mathrm{H}}\boldsymbol{A} + \mu \operatorname{diag}\boldsymbol{\omega}$$
(5)

で定められる.ただし、 $diag \omega \ l \omega$ の要素を対角成 分にもつ対角行列であり、 ω のn番目の要素 ω_n は、

$$\omega_n = \frac{p/2}{\left(\left|\hat{x}_n^t\right|^2 + \varepsilon\right)^{1-p/2}} \tag{6}$$

である.また、 ε は微分可能性を保つための微小値 である.本研究においては、文献⁵で採用されてい る値のp = 0.1、 $\varepsilon = 10^{-8}$ 及び残差のノルムのしきい 値としては10⁻⁸を用いる.

(b) ISTA

ISTA は, p=1として,式(3)の最適化問題を解く 方法であり,近接勾配法に基づくアルゴリズムであ る^の. HQR と同様に反復計算により最適解を求める 方法である.しきい値を与え,各要素の絶対値がし きい値より小さいものを削る処理を行うことでス パースな最適解を定める方法である.

ISTA による反復計算は,

$$\hat{\boldsymbol{x}}^{t+1} = \eta \left(\hat{\boldsymbol{x}}^t + \frac{1}{c} \boldsymbol{A}^{\mathrm{H}} \left\{ \frac{1}{S} \sum_{s=1}^{S} \left(\boldsymbol{y}(s) - \boldsymbol{A} \hat{\boldsymbol{x}}^t \right) \right\}; \frac{\mu}{c} \right)$$
(7)

を $\hat{x}' \geq \hat{x}'^{+1}$ の残差のノルムがしきい値(HQR と同様 10⁻⁸ とする)より小さくなるまで繰り返す.ここで, *c* は *A*^H*A* の 最 大 固 有 値 で ある . ま た $u = [u_1, u_2, \dots, u_N]^T$ を用いて, $\eta(u; \theta)$ のn番目の要 素を $\eta(u_n; \theta)$ とすると,

$$\eta(u_n;\theta) = \frac{u_n}{|u_n|} \cdot \max\{|u_n| - \theta, 0\}$$
(8)

で与えられる.

3. CS による高分解インパルス応答推定と他周波 数チャネル係数の推定

本章では、CS を用いたインパルス応答推定の原 理を述べるとともに、インパルス応答推定例を示す. また、推定された高分解能インパルス応答をもとに、 他周波数チャネル係数推定を行う.なお、本研究で は雑音は考慮しない.

3.1 インパルス応答推定の原理

伝搬路の遅延特性であるインパルス応答は,遅延 波が到来する時間のみ値を持つスパース性を有す るものであり,フーリエ変換対にある周波数伝達関 数に CS を適用することでインパルス応答が推定で きる.

本研究において推定対象となるインパルス応答 xと推定源となる周波数伝達関数yの間には、フー リエ変換係数行列で与えられる観測行列Aを用い たy = Axの関係が成り立つ.観測行列Aの(m, n)成 分 a_{mn} は、

$$a_{mn} = \exp(-j2\pi f_m \tau_n) \tag{9}$$

で与えられる. $f_m(m=1, 2, \dots, M)$ 及び $\tau_n(n=1, 2, \dots, M)$ は, それぞれ, yのm番目に対応する周波数及び xのn番目に対応する遅延時間である. この関係に 基づき,周波数伝達関数から CSを用いてインパル ス応答を推定する.

ここで, τ_n の設定について説明する. τ_1 及び τ_N は 遅延波の存在が予想される遅延時間を含むように 設定する必要がある. さらに,時間刻み幅 $\Delta \tau$ (遅延 分解能)とすると, $\tau_n = \tau_1 + (n-1)\Delta \tau$ であり, CS に よる推定では離散的な遅延時間でインパルス応答 を推定する.対して,実際のインパルス応答は連続 的な遅延時間である. CS によるインパルス応答推 定では離散的な遅延時間でしか遅延時間を推定す ることができないが, $\Delta \tau$ には自由度があり,より 小さい値に設定することで推定精度を向上させる ことができる.

このように、従来法¹⁾の遅延分解能は帯域幅の逆 数であるが、CS による推定は、より小さい遅延分 解能で推定することが可能である.したがって、従 来法よりも高い推定精度を実現することができる. また,遅延分解能の逆数に相当する帯域幅にわたる 周波数伝達関数の推定が可能である.より小さい遅 延分解能を採用し,CSによる推定を行うことで他 周波数チャネル係数推定ができる可能性がある.

ただし,遅延分解能を小さくすると方程式の次元 が膨大なものとなり,反復計算処理が増大して現実 的な計算量を超えてしまう.そこで,比較的粗い刻 み幅での推定を行い,その結果に基づく比較的細か い刻み幅で推定を行う二段階推定を検討した.次節 でその方法について述べる.

3.2 二段階に分離したインパルス応答推定

本節ではまず, CS を用いたインパルス応答の推 定例を示す.本研究では,前章最後に述べたように, 最適化の反復計算の効率化を目的として反復計算 を二段階に分けて行う.その方法の詳細を説明する とともに,他周波数チャネル係数を推定する方法及 びその過程を,具体的な推定例とともに示す.また, 推定手順を Fig.1 に示す.



Fig. 1. Estimation process of impulse response.

与えられる周波数伝達関数の帯域は 1.92 ~1.94GHz とする. この周波数帯域は, 第三世代移 動通信システムにおける FDD システムの上りリン ク周波数の一つとして用いられている. 伝達関数の 周波数点数 *M* は 256, 対象の遅延時間範囲は-1~ 4µs とする.

推定対象とするインパルス応答は、簡易なモデル として一様分布モデルの遅延プロファイルとした. つまり、各遅延波の遅延時間間隔及び平均電力が等 しいインパルス応答とする.各パスはそれぞれ独立 なレイリーフェージングに沿うものとして、確率的 に瞬時の独立なインパルス応答を*K* = 400 通り生 成し,推定対象とする.遅延波数 L=6,仮定する遅 延プロファイルの遅延スプレッドが 1µs となるよ うにインパルス応答の遅延時間を-1~4µs の範囲で ランダムに設定する.この際,推定する離散的な遅 延時間に等しくなるとは限らない.本節で推定対象 とするインパルス応答の一例を Fig.2 に示す.ただ し,全パスの電力和が 0dB となるように正規化し ている.



第一段階の推定では、時間刻み幅を比較的粗い値 (今回は 10ns)として推定を行う. HQR 及び ISTA そ れぞれの第一段階推定の反復計算回数は 100 回及 び 1000 回とし、正則化パラメータは10⁻²及び 10 と する. 正則化パラメータは第二段階推定においても この値を用いる. HQR 及び ISTA による第一段階推 定の結果を Fig.3 に示す. 両最適化法ともに検出さ れた遅延波はある程度の遅延時間範囲(正確な遅延 波が存在する近傍領域)に限定される.



第一段階推定において遅延波が検出された遅延時間周辺範囲のみを対象として,より細かい刻み幅 (今回は lns)により第二段階推定を行う.第二段階 推定における時間設定の説明を Fig. 4 に示す. Fig. 4(a)及び(b)は HQR 及び ISTA において, 第一段階推 定で検出された遅延波である. ここで, HQR にお いて, 遅延波と見なせないほどの小電力遅延波を無 視できるような値をしきい値とし, その値を超える 電力を有する遅延波を検出された遅延波とする. 本 研究では, 全遅延波の中での最大電力に対し-80dB をしきい値とした. ISTA においては, ゼロでない 値が推定された遅延時間の遅延波を検出された遅 延波とする.

第一段階推定で検出された遅延波の遅延時間を τ_n とし, Fig. 4(c)に示すように, $\tau_{n-1} \sim \tau_{n+1}$ の遅延時 間範囲を lns 間隔で遅延時間を再設定する. これを 検出された全遅延波の遅延時間に対して行い, それ を第二段階推定における遅延時間とする.

次に、第二段階推定における反復計算回数につい て説明する.第二段階推定における計算回数ごとの 残差の2乗ノルムの例を Fig.5 に示す.ただし、残 差のノルムがしきい値10⁻⁸より小さくなるまで反 復計算を繰り返した.HQR は少ない計算回数でし きい値を下回るが、ISTA では膨大な計算量が必要 である.これは、pが0に近い値を採ることのでき る HQR が ISTA(p=1とする最適化法)より比較的 容易にスパース解の推定ができるためである.本研 究では、第二段階推定における計算回数について、 HQR は残差のノルムが10⁻⁸より小さくなるまで反 復計算を繰り返す.対して、ISTA は計算時間短縮 のために計算回数を 1000 回で打ち切る.第二段階 推定の結果を Fig.6 に示す.







Fig. 6(a)及び(b)を比較すると, ISTA による推定で は反復計算回数が十分でないため,各パスが収束し ていない.そこで,推定対象がスパースである前提 の下に,ある遅延波範囲(本来の遅延波が存在する 遅延時間の近傍範囲)で検出された複数遅延波の電 力和を用いてそれを新たな1 波の電力とする方法 を採る.位相と遅延時間は電力和をとる遅延時間の 範囲内で電力が最大である遅延波の値とする.これ をここでは電力和処理と呼ぶ.



Fig.7は ISTA の二段階推定後に電力和処理を行

った結果である.ただし、この処理を行うと近接する遅延波を分離できず、1波と認識してしまうという欠点がある.

3.3 他周波数チャネル係数推定

一般に, FDD システムでは, 上りリンクと下りリ ンクに割り当てられている搬送波周波数差がマル チパスフェージングの相関帯域幅を上回る.本研究 で想定している第三世代移動通信システムにおけ る FDD 方式では,下りリンクで用いられる周波数 帯域は2.11~2.13GHzであり,上り下りで 190MHz の周波数差がある.よって,上りと下りのフェージ ング変動はほぼ独立なものとなる.そのため,基地 局側の上りリンク受信伝搬特性から下りリンクの 受信伝搬特性を推定することはできない.



Fig. 8. Estimation process of channel state.

CS によるインパルス応答推定は,遅延分解能が lns(逆数が 1GHz)である.これに基づき,推定イン パルス応答をフーリエ変換することで,与えられた 伝達関数の範囲外の周波数チャネル係数を推定す る.これは、インパルス応答が極めて高精度に推定 されている場合に推定が可能である.なお、この他 周波数チャネル係数の推定においては、インパルス 応答は周波数によらず一定であると仮定する.本研 究では、第三世代における FDD 方式の上りリンク 周波数伝達関数から、下りリンクで用いられる周波 数帯域の中心周波数である 2.12GHz のチャネル係 数を推定することを試みる.チャネル係数推定まで の手順を Fig. 8 に示す.

FDD 上りリンク(1.92~1.94GHz)の周波数特性を もとにインパルス応答を HQR 及び ISTA で推定し, ISTA については電力和処理も行い,それをさらに フーリエ変換して得られる下りリンク周波数の一 部における伝達関数を Fig. 9 に示す. Fig. 9(a)及び (c)は,実際の伝達関数とある程度一致しており,他 周波数のチャネル係数を推定することが可能であ ると言える.ただし,図は電力のみの値を示してお り,位相については考慮していない.



3.4 伝達関数推定の推定精度指標

3.4.1 単一周波数におけるチャネル係数の相関係 数

本研究では、上りリンク周波数から離れた周波数 におけるチャネル係数を推定する. チャネル係数 の推定精度指標として、ある周波数における複素相 互相関係数を用いる. k (=1, 2,...., K)番目のイン パルス応答 $\mathbf{x}^{k} = [x_{1}^{k}, x_{2}^{k}, ..., x_{N}^{k}]^{\mathsf{T}}$ に対応する伝達関数 の周波数 f における値を $r_{k}(f)$ と表す. 同様に推定 インパルス応答 $\hat{\mathbf{x}}^{k} = [\hat{x}_{1}^{k}, \hat{x}_{2}^{k}, ..., \hat{x}_{N}^{k}]^{\mathsf{T}}$ に対応する伝達 関数を $\hat{r}_{k}(f)$ と表すと、これらは、

$$r_{k}(f) = \sum_{n=1}^{N} x_{n}^{k} \exp(-j2\pi f\tau_{n})$$

$$\hat{r}_{k}(f) = \sum_{n=1}^{N} \hat{x}_{n}^{k} \exp(-j2\pi f\tau_{n})$$
(10)

で与えられる. これを用いて, ある周波数 ƒ におけ る複素相互相関係数 ρ(ƒ) を,

$$\rho(f) = \frac{\sum_{k=1}^{K} r_k(f) \hat{r}_k^*(f)}{\sqrt{\sum_{k=1}^{K} |r_k(f)|^2} \sqrt{\sum_{k=1}^{K} |\hat{r}_k(f)|^2}}$$
(11)

とする.ここで、* は複素共役を示す.精度評価に は、 $\rho(f)$ の絶対値 $|\rho(f)|$ を用いる.

3.4.2 FDD システムにおける送信ダイバーシチ

開ループ制御の下りリンク送信ダイバーシチに よるフェージング抑圧効果を,FDD システムの下 りリンク周波数におけるチャネル係数推定の精度 指標として用いる.

2つの基地局アンテナを配置し、それぞれで受信 される上りリンク周波数伝達関数からインパルス 応答を推定し、それをフーリエ変換することにより それぞれの基地局における下りリンク(中心周波数 である 2.12GHz)のチャネル係数を推定する. 2 つの 基地局それぞれで推定されたチャネル係数を \hat{r}_1 , \hat{r}_2 とする.これに基づき、送信ダイバーシチを行う. 本研究では、2 つの基地局アンテナにおけるフェー ジング変動は無相関であるとする.

本研究では、ダイバーシチ合成法の一つである最 大比合成(Maximal Ratio Combining: MRC)を用いる. これは、合成後の信号対雑音電力比(Signal to Noise Ratio:SNR)が最大になるように、振幅と位相の両方 を制御して信号を合成する方法である. MRC を用 いたて送信ダイバーシチを行った場合の受信局側 における信号強度 r_{MRC} は、実際の下りリンク周波数 のチャネル係数を r_i 、 r_i とすると、

$$r_{MRC} = r_1 \frac{\hat{r}_1^*}{\sqrt{\left|\hat{r}_1\right|^2 + \left|\hat{r}_2\right|^2}} + r_2 \frac{\hat{r}_2^*}{\sqrt{\left|\hat{r}_1\right|^2 + \left|\hat{r}_2\right|^2}}$$
(12)

である.

また、ダイバーシチの性能を評価する指標として、 平均電力 0dB に正規化した信号電力の信号強度累 積確率が 1%となる正規化信号強度をr_{1%}と定義す る.これは、フェージングによる信号強度の落ち込 みを示す値であり、信号強度が時間率 99%でこの値 以上となる.

インパルス応答推定精度評価と送信ダイバーシ チ性能評価

本章では、第三章で定義した精度指標を用いて、 CS を用いたマルチパス環境のインパルス応答推定 及び、その推定に基づく他周波数チャネル係数推定 の性能を評価する.推定対象とするインパルス応答 は 3.2 節で示した *L*=6 のインパルス応答を用いる.

4.1 正則化パラメータの検討

正則化パラメータの値で, 推定されるインパルス 応答のスパース度合いが変化する. 値が小さいほど 本来は存在しない遅延波(疑似遅延波)を含んだ推定 インパルス応答となり, 大きいほど信号強度の小さ い遅延波は検出されなくなる. これを踏まえて, 推 定されるパス数に注目し, 推定されたインパルス応 答が 6 パスで構成される確率を遅延波検出確率と してここでの指標とする. 正則化パラメータ μ を変 化させ, それぞれの遅延波検出確率を SNR=10dB, 30dB 及び雑音なしの環境を想定した際の正則化パ ラメータに対する検出確率を Fig. 10 に示す.

遅延波検出確率は正則化パラメータに依存する ことがわかる.特に,SNR=30dBでは,正則化パラ メータの選択次第で,雑音の影響がほぼ無視できる ことがわかる.また,HQRに関してはµ>10⁻¹にお いて,ISTAに関してはµ>8において正則化パラメ ータが大きくなるにつれて遅延波の検出確率が低 下する.これは,正則化パラメータが大きいほど, よりスパースな推定結果となり本来存在する遅延 波数が全て検出できていないことによる.これに対 して,正則化パラメータが小さい範囲で確率が低い のは,遅延波を実際の値よりも多く検出しているた めである.

以下では, HQR 及び ISTA の正則化パラメータを それぞれ10⁻¹,8 とする.なお,両最適化法におい て適切な推定のための正則化パラメータの値に80 倍もの差があるのは,最適化のノルムが異なるため であると考えられる.



Fig. 10. Detection probability when regularization parameter is changed.

4.2 異なる無線周波数におけるチャネル係数の推 定精度

式(11)により定義した複素相互相関係数の絶対値 を評価指標として異なる無線周波数におけるチャ ネル係数の推定精度を評価する.相関値が高いほど, 推定精度が高いことを示している.

HQR 及び ISTA を用いて推定したインパルス応 答(ISTA については電力和処理を行った結果)から 得られた周波数チャネル係数と実際のチャネル係 数の相関を Fig. 11 に示す. 雑音は SNR=10dB, 20dB 及び雑音なしの結果を示している. SNR=20dB 程度 であれば,下りリンク周波数 2.12~2.14GHz におい て 0.8~0.9 程度の比較的高い相関を示す推定が可 能である.



Fig. 11. Correlation of radio frequency when SNR is changed.

4.3 送信ダイバーシチの性能評価

上りリンクの伝達関数から下りリンクのチャネ ル係数を推定し、上りリンクにおいて最大比合成に 基づく送信ダイバーシチを行った場合の下りリン ク受信における信号強度の累積確率分布を Fig. 12 に示す.ここでは雑音なしとしている.同図には、 両最適化法による結果とダイバーシチを行わない 場合及びアンテナ 2 本の理想的なダイバーシチの 特性を示す.

送信ダイバーシチによる利得が得られており,両 最適化法で下りリンクのチャネル係数推定が可能 である.また,ここでの HQR, ISTA,ダイバーシ チなし及び理想的なダイバーシチ特性が得られる 場合の信号強度累積確率が 1%となる正規化信号電 カr_{1%}はそれぞれ-10.4dB, -11.3dB, -20dB, -8.4dB で あった.



Fig. 12. Cumulative probability of signal level.

次に, SNR に対する r_{1%} について Fig. 13 に示す. この結果から, SNR=30dB 程度以上であれば,送信 ダイバーシチによる利得に変化が見られない.した がって,その程度の雑音は無視して下りリンクのチ ャネル係数を推定することが可能であることがわ かった.





5. あとがき

本研究では、マルチパス伝搬路のインパルス応答 がスパースである前提で、フーリエ変換対にある周 波数伝達関数に CS を適用することで高分解能イン パルス応答推定を行った.その際,計算量削減のた めに二段階推定を提案した.その方法を用いて推定 を行った場合, HQR は ISTA に比べ少ない計算量で インパルス応答の推定が可能であった.ただし,本 研究で推定対象としたインパルス応答は簡易な形 状であり,複数のパスが近接している場合など,よ り多様なインパルス応答を対象とした推定の精度 は今後検討する必要がある.

さらに, FDD システムを想定した上りリンクの 周波数伝達関数から CS により推定された高分解能 インパルス応答をフーリエ変換することにより,下 りリンク周波数におけるチャネル係数推定を検討 した.推定されたインパルス応答が高精度に推定さ れれば,伝達関数の観測周波数帯域とは異なる周波 数におけるチャネル係数の推定が可能である.さら に例として送信ダイバーシチに応用し,フェージン グ抑圧効果を指標として推定精度評価を行い, SNR が 30dB 程度であれば雑音の影響を受けずに送信ダ イバーシチを実現できることがわかった.

以上から CS によるインパルス応答推定及び異な る周波数におけるチャネル係数の推定が可能であ ることを確認した.今後,送信ダイバーシチ以外に MIMO のプリコーディングなどの高機能制御への チャネル係数推定の応用も検討が必要である.

参考文献

- 1) 柴田孝基, "OFDM 伝送における遅延プロファイル推 定法",映情学誌, 60, 1672-1680 (2006).
- 西村寿彦,遠藤大樹,小川恭孝,大鐘武雄,"圧縮センシングと到来方向推定",信学技報,114,65-70 (2014).
- 3) 林和則, "圧縮センシングとその通信応用",信学技報, 113, 139-144 (2014).
- M. Cetin, D. M. Malioutov, A. S. Willsky, "A Variational Technique for Localization Based on a Sparse Signal Reconstruction Perspective", *Proc. IEEE ICASSP*, 3, 2965-2968 (2002).
- 5) 高橋善樹, 伊藤聡宏, 若山俊夫, "DOA 推定のための HQR 法による圧縮センシングにおけるスパースパラ メータの設定法", 信学論(B), J98-B, 1266-1276 (2015).
- A. Beck, M. Teboulle, "A Fast Iterative Shrinkage-Thresholding Algorithm for Linear Inverse Problems", *SIAM J. Imaging Sciences*, 2, 183-202 (2009).