移動通信用復調信号処理の基礎 Foundation of Demodulation Signal Processing for Mobile Terminals

向井 学 三ツ木 淳

Manabu MUKAI Jun MITSUGI

株式会社東芝 研究開発センター モバイル通信ラボラトリー

Mobile Communication Laboratory, Corporate Research & Development Center, Toshiba Corporation

1, Komukai-Toshiba-cho, Saiwai-ku, Kawasaki, Kanagawa, 212-8582 Japan

Tel: +81-44-549-2433, Fax: +81-44-520-1806, mukai@csl.rdc.toshiba.co.jp

あらまし ここでは、無線通信システムにおける信号処理の基礎について、 W-CDMA モデム、無線 LAN モデムにおける受信信号処理を規格仕様と対比しながら 解説する.また、W-CDMA をモチーフとしたモデムアーキテクチャ検討結果につい て紹介する.

まえがき

移動通信システムでは、伝送路上で加わる干 渉やノイズの他、図1に示す様な反射波による マルチパス伝播環境や、移動に伴うドップラー 変動に対応した技術が要求される.ディジタル 変調を用いたシステムの復調器では、伝播路に おいてこれらの擾乱を受けた受信信号に対して 処理を施し、送信データを正確に復調する必要 がある.そのためにまず、受信した信号に対し AGC/AFC/クロック同期を掛けディジタル信号 処理が容易な状態にする.さらに、受信信号か ら信号フォーマットやフレーム/スロットタイ ミングを読み取るシステム同期の処理を施し、 位相や振幅の基準情報を用いて復調処理を行う.

携帯端末においてバッテリーの持続時間を向 上させるためには上記の一連の過程を極力短い 時間で処理する必要が有り,通常これらの過程 をスムーズに行うためのシステム的工夫がなさ れている.本稿では,近年サービスが普及して いる W-CDMA システム,無線 LAN システムにおけ る復調信号処理についてシステム的な差異を比 較しながら解説する.

まず2章において無線LANの規格の一つである IEEE802.11a システムについて、システム概要、復調処理の原理、受信機基本構成を述べ、 受信性能を向上させるための工夫の一手法を紹介する.次に3章においてセルラーシステムの 1規格である 3GPP DS-FDD モード(W-CDMA シス テム)について、システム概要、復調処理、受 信機構成、受信性能向上の手法を紹介する.4 章においては、モデム設計において注意すべき 点であるハードウエアとソフトウエアの機能切 り分けに対する検討結果の紹介を行う.



図1 移動通信システムにおけるマルチパス 伝播環境

2. 無線 LAN モデムの構成と課題

2.1 無線 LAN (IEEE802.11a) システム[1]

IEEE802.11aは5GHz帯のバンドを使用した無線 LANシステムで、最大54Mbpsのデータレートを実 現する.このシステムは、元々最大伝送速度2 Mbps のIEEE802.11を高速化させたものであるが、同様 にIEEE802.11を高速化させたIEEE802.11bとは使 用するバンドも変調方式も異なる.なお、IEEE802 .11bとの互換性を持ちつつ高速化を実現するシ ステムがIEEE802.11gであり、IEEE802.11bと同様 に2.4GHz帯のISMバンドを使用し、IEEE802.11b モードと54 Mbpsの0FDM 信号で通信ができる.

IEEE802.11aは一次変調方式にBPSK~64QAMの

ディジタル変調を、また二次変調方式にOFDM(直 交周波数分割多重)方式を採用し、通信品質要求 に応じて一次変調方式と誤り訂正符号の符号化 率を変える構成となっている.図2にOFDM信号の 一次変調、二次変調の信号処理の模式図を示す.



図2 OFDM 信号変調器における信号処理

無線LANシステムは、伝送すべきデータが発生 した時点でデータを伝送するパケット通信方式 であり、パケット単位に復調に必要な付加シンボ ル、制御情報が包含されている.図3にIEEE802.

11aシステムのパケットフォーマットを示す. 図の様にパケット先頭にOFDMシンボル同期,パケット同期に必要なプリアンブル部を持ち,パケット受信毎に同期をかける.送信データはプリアン ブル,シグナルフィールドの後に附加され,ロン グプリアンブルで測定した基準位相,振幅を用いて復調を行う.

+	8 µ s	**	8 µ s		μs,	4µs	**	4μs ,	
Γ	Short Preamble	GI2	Long Preamble	GI	Signal Field	GI Data	1 G	I Data 2	

ibic		ricumble	Tiolu		
	1.6µs		Π	.8 μs	3.2µs
			∇		



2.2 IEEE802.11a システムの受信信号処理と 受信機構成

IEEE802.11a システムで用いられている OFDM 変調を実施するために,変調器は IFFT を行い周 波数軸上でかけた変調を時間軸波形に変換して 送信する.復調器ではその逆の処理の FFT を施 し復調を行うが,この処理を行うために FFT ウ インドウのタイミングを決定する必要がある. IEEE802.11a ではマルチパス耐性を向上させる ために,図4に示す様にデータの変調を行った 信号の一部を繰り返して延長させるガードイン ターバルを設けている.これにより,マルチパ ス伝播環境で遅延した前後の変調信号のシンボ ル間干渉を受けない復調タイミングを得ること ができ,FFT ウインドウの決定はこの復調タイ ミングの決定を意味している.このタイミング 決定は,パケット先頭のショートプリアンブル を使用する.





図5に示した機能ブロック図は, IEEE802.11a システムにおける変復調処理を実現するための モデム構成例である.受信処理系は大きく同期 部と受信処理部に分割され、同期部では前述の パケット, FFT ウインドウのタイミング決定を 行い、この情報を基にして受信処理部での処理 を行う.同期部ではショートプリアンブルを用 いて信号エッジ検出, AGC, 粗同期, 時間同期の 処理を行う.受信処理部では、粗同期のかかっ た受信信号に AFC 処理を施し、同期部から得ら れたタイミングに応じてガードインターバル分 の信号を除去し FFT 処理を施す. FFT 処理後の 信号はプリアンブル信号とそれ以降の変調信号 に応じて2分割されるが,まずロングプリアン ブル信号を使用して正確な周波数同期と伝送路 応答推定を行う.次に、伝送路応答推定結果を 基に等化、復調処理を行い、さらにデインター リーブ,チャネルデコーディング,デスクラン ブルを行い MAC 部に復調後のデータを受け渡す.



2.3 無線 LAN 受信機における技術課題

2.2 で述べた IEEE802.11a 受信機において,ア ナログ部補正, AGC, AFC, タイミング同期,伝 送路応答推定などの処理は受信性能に係り, 様々な検討がなされている[2]-[10].特に同期, 伝送路応答推定については 0FDM 信号の復調に 直接関係しており,本稿ではその中でも伝送路 応答推定のノイズ耐性向上の一手法に対する検 討結果を紹介する[11].

I	8+8=16.0 μ s							1						
	◄────────────────────────────────────						(8))							
J	tı	t2	ts	t.	ts	ts	t7	te	t9	t10	GI2	T1	742	DATA
 信号エッ	AGC ▲ GC 本 ダイパーシチ選択 時間同期 に母エッジ検出 Coarse AFC Coarse AFC					t								

図6 IEEE802.11a パケットプリアンブル部

IEEE802.11a では既知信号であるロングプリ アンブル部(図6)を使用して伝送路応答推定 を行いその推定結果からデータ部を復調するた め,伝送路応答推定値の精度が受信特性に大き く影響する.本提案方式では、ロングプリアン ブル部から推定された伝送路応答値に振幅と位 相を別々にフィルタリングすることで、ノイズ 環境下での推定精度を向上させる. ここで, 位 相、振幅を個別にフィルタリングする理由は以 下の通りである.受信処理時の各サブキャリア 間の位相差は、同期処理時の FFT ウインドウの 位置に応じて異なる. 例えばガードインターバ ル先頭から FFT ウインドウを設定した場合には サブキャリア間の位相差は $\pi/2$ となるが、ガ ードインターバルとデータ部の境目から FFT ウ インドウを設定した場合には位相差は0となる. 同期処理部の FFT ウインドウ設定方法に依存し て、サブキャリア間の位相差が異なることにな るため、ベクトル平均によるフィルタリングで は図7に示すように平均化後の振幅値が本来の 値よりも小さくなる可能性がある.



<u>ノイズ耐性向上手法</u>ロングプリアンブル部から計算された 52本のサブキャリアに対する伝送路応答推定値を ref[i] (i=-26,-25,---26)とし,提案方式によるフィルタリング処理後の推定値

を REF[i]とする. 連続する3サブキャリア分の 伝送路応答推定値を用いて周波数軸方向にフィ ルタリングをかけ,真中に当たるサブキャリア の補正を行う.

(1) 補正するベクトルの振幅値を計算

 $\begin{aligned} &\operatorname{REF}[-26] = \operatorname{ref}[-26] \\ &|\operatorname{REF}[i]| = \alpha \cdot |\operatorname{REF}[i-1]| + \beta \cdot |\operatorname{ref}[i]| + \alpha \cdot |\operatorname{ref}[i+1]| \\ &(i = -25, -24, ..., 25) \end{aligned} \tag{1}$

ここで*α*, *β*はフィルタリングの係数で,以下の関係を満たす.

$$2\alpha + \beta = 1 \tag{2}$$

(2) 補正するベクトルの位相値を計算arg(REF[i]) =

$$\arg\left(\alpha \cdot \frac{\operatorname{REF}[i-1]}{\operatorname{REF}[i-1]} + \beta \cdot \frac{\operatorname{ref}[i]}{\operatorname{ref}[i]} + \alpha \cdot \frac{\operatorname{ref}[i+1]}{\operatorname{ref}[i+1]}\right) \quad (3)$$

$$(i = -25, -24, \dots, 25)$$

(3) 伝送路応答推定値の策定

式(1)の振幅と式(3)の位相から求めたべ クトルを REF[i]とする.

以上の操作を 52 本のサブキャリアに対して 行う(帯域両端, DC 両脇のサブキャリアの補正 はできないので実質的には図8に示すように 48 本のサブキャリアを補正する).



図8 IEEE802.11a のロングプリアンブルに対 するフィルタリング処理

<u>シミュレーション結果と考察</u>本方式による特性を評価するために,表1に示す条件により計 算機シミュレーションを実施した.図9は提案 方式(図中 Filtering と記載)と提案方式を用い ない場合(同 No Filtering)におけるパケット 誤り率 PER 特性を示す.提案方式を用いること により,周波数軸方向のフィルタリングを行わ ない場合よりも PER=10%地点において Static 通信路で約 1dB, ETSI-A 通信路[12]で約 0.8dB の特性改善ができている.本提案方式で伝送路 応答推定値にフィルタリングすることで雑音が 抑圧され,より正確な復調処理が行われたこと が判る.

表1 IEEE802.11a 受信機の伝送路応答推定ノ イズ耐性向上方式シミュレーション条件

Channel Model	Static/ETSI-A multi-path model[12]
AFC	あり[2]
シンボル毎の位相補正	あり[2]
Data rate	54Mbps (64QAM,符号化率 3/4)
Channel estimation filter tap coeff. [α , β]	[0.25,0.5]



図9 IEEE802.11a 受信機伝送路推定部におけるノイズ耐性能力向上手法によるパケット誤り率

3. W-CDMA モデムの構成と課題 3.1 3GPP DS-FDD システム[13]

W-CDMA方式 (3GPP DS-FDDシステム) は3GPP で規定された, DS-CDMA (Direct Sequence-CDMA) を無線アクセス方式として採用したシステムで あり,一次変調にQPSK,二次変調にCDMAを用い る.ここで, DS-CDMAにおける多重分離の模式図 を図10に示す.各ユーザ (コードチャネル) は,ユーザの情報レートより高速なレート (チ ップレート) で固有に割り当てられる拡散コー ドを使用することで,同一の周波数を使用する 他ユーザとの分離が可能となる.





図11 W-CDMA システム物理チャネル構成

W-CDMAシステムでは3.84MHzのチップレート で情報の拡散を行い,基地局の送信(下り回線) には,基地局,セル固有に割り当てられた長周 期の拡散コード(スクランブリングコード)と, チャネル毎に動的に割り当てられる短周期の拡 散コード(チャネライゼーションコード)の2 種類を重畳して使用する.移動端末の送信(上 り回線)には,端末固有の長周期の拡散コード と,チャネル識別用の短周期の拡散コードの乗 算されたものが基本コードとして使用される.

図11にW-CDMAシステムの下り回線チャネル 構成を示す[14].下り回線チャネルは,共通チ ャネルと個別チャネルに大別され,さらに共通 チャネルには報知情報を送信するチャネル (P-CCPCH),複数のユーザで共用するチャネル (S-CCPCH),および端末受信機で信号の復調に 使用されるパイロットチャネル(CPICH)がある. また,移動端末が基地局識別を行う手順に使用 される2種類の同期チャネル(Primary SCH, Secondary SCH)もある.一方,個別チャネル (DPCH)はユーザ個別に割り当てられたチャネル で,音声や画像などの情報の伝送に使用される.

端末の移動に伴う受信レベルの変動(フェー ジング変動)により受信データ列に誤りが生ず る場合があるが、このようなビット誤りに対す る訂正技術として、音声などの比較的低速な情 報レートのデータには畳み込み符号化、パケッ トなど比較的高速な情報レートのデータにはタ ーボ符号化が使用される.また,無線環境では 誤りはバースト的に発生するという特徴があり, データ列の送信順序を入れ替えるインターリー ブ技術を併用することでバースト誤りを散発的 な誤りに変換した上で訂正を行うことができる.

なお,CDMA方式では同一の周波数を出来るだ け多くの複数ユーザで使用するため,1ユーザ 当りの送信電力を極力小さくする必要がある. この課題を解決するために,W-CDMAシステムで は下り/上り回線とも,受信品質に基づいて送信 電力を制御する送信電力制御が適用されている. 下り回線の電力制御は移動機が受信品質を測定 して基地局に対して制御情報を送ることで実現 し,上り回線の電力制御は基地局が受信品質を 測定して移動機に制御情報を送ることで実現し ている.基本的なパラメータとして約667μsの 制御周期ごとに1dB単位で送信電力を制御する ことで,高速なフェージング変動の場合でも最 適な送信電力を維持することができる.

3.2 W-CDMA 受信信号処理と受信機構成

CDMAでは、高速なレートの拡散コードを用いることで図1の様な異なる方向から到来した反射波を分離できる特徴を持っており、分離した

複数の反射波を合成することで受信品質を向上 させることができる.これを実現するための受 信機はRAKE受信機と呼ばれており,図12に示 すように、マルチパス毎の素波受信機(フィン ガ)からの出力を同相合成することでパスダイ バーシチ効果を得ることができる.また基地局 毎に拡散コードが異なるシステムでは複数の基 地局からの信号も分離することができ、パスダ イバーシチと同様、RAKE受信機で合成すること で更なるダイバーシチ効果(マクロダイバーシ チ)を得ることができる.CDMAシステムではこ の様な機能を用いてソフトハンドオーバを実現 し、セル周辺での通信品質を向上する.



図12 RAKE受信機における信号処理



図13 W-CDMA モデム部機能ブロック図

以上の様に端末受信機ではRAKE受信機を使用 した通信を行うが、通信開始に先立ち同期チャ ネル等を利用して受信可能な基地局のサーチを 行う必要がある.また受信可能な基地局はユー ザの移動に伴い遷移するため、通信中にもパイ ロットチャネル等の受信レベル観測や共通制御 チャネルの受信を行う必要がある.これら一連 の処理を実現するためのW-CDMA端末機能ブロッ ク構成例を図13に示す.

2.2で示した無線LANモデムと同様,受信系処 理は大きく同期部と受信処理部に分割され,同 期部では同期チャネルの検出,拡散コード同期 を行い,この情報を基にして受信処理部での処 理を行う.

受信処理部では RAKE 合成を行った後, フレー ムフォーマットに則って信号を集めて 2nd デイ ンターリーブを行い,トランスポートチャネル 分離を行った後で 1st デインターリーブを行う. 更に,レートマッチングブロックでフォーマッ トにより規定されたビット数に合わせるように 復調ビットの追加/合成を行い,チャネルコー デックの種類に応じてビタビデコード/ターボ デコードを行う.最後にブロック毎の CRC を求 め,2層プロトコルへデータ転送を行う.

3.3 W-CDMA 受信機における課題

CDMA システムでは,拡散を行わないディジタル 変調システムに比べ,コード同期捕捉,追随に関 する技術が必要となる.本稿では,マルチパス環 境に応じて RAKE 受信機のフィンガタイミングを 制御するためのパスサーチアルゴリズムに関す る一手法を紹介する[15],[16].簡単な構成の RAKE 受信機では,専用の相関器(パスサーチャ) を使用してパスサーチを行い,検出したパスタイ ミングを直ちにフィンガへ割り当てる方法が検 討されているが[17],本方式はパスサーチャと RAKE 相関器の両方からの情報を利用してフィン ガ割り当て判定を行う.

<u>提案方式</u>図14に示すように提案するアルゴ リズムでは、パスサーチャからの情報を保持する ためのテーブル1と RAKE 合成用の相関器からの 情報を保持するためのテーブル2を使用し、さら にこれら2テーブルの内容を合成したテーブル 3から高順位ものを次の RAKE 合成すべきパスと 決定する.ここで、相関値の計算は受信信号に多 重されているパイロットチャネルを用いる.

(テーブル1の更新方法)

(1)窓幅内の相関電力値上位10パスを選択する.
 (2)過程1で得られた相関電力値に係数(1-α)を掛け合わせる. (0=<α<1)

 (3)テーブル1上の相関電力値に係数αを掛ける.
 (4)過程2と3で同じ遅延時間であるパス同士の 相関電力値を加算してテーブル1を更新する.

(テーブル2の更新方法)

(1) RAKE 相関器に割当られたパスの相関電力値を 計算し係数 $(1 - \beta)$ を掛ける. $(0 = < \beta < 1)$ (2) テーブル 2 上の相関電力値に係数 β を掛ける. (3) 同じ遅延時間であるパスの相関電力値を加算 してテーブル 2 を更新する.

(テーブル3の作成)

(1) 同じ遅延時間のパスに対してテーブル2の 値をγ(>1)倍した値とテーブル1の要素を加 算する.

(2)テーブル3要素を相関電力値の大きい順番に 並べXdB以上のパスをRAKEフィンガに割当てる.

シミュレーション結果 本提案方式を使用した 場合のシミュレーション結果 (ブロック誤り率 BLER)を図 15に示す.尚,比較のためにパスサ ーチが理想的に行われた場合の結果 (ideal)と パスサーチャ (テーブル1)のみを使用した場合 の結果も示す.RAKE 相関器情報を利用した本提案 方式では,パスサーチャの結果を即時に使用する アルゴリズムよりも BLER=1%地点において約 0.4dB 特性が向上している.これは RAKE 相関器か らの情報を使用することで前の時点に捕捉して いたパスの電波に加重がなされ,雑音環境で強度 の高いパスを見失う確率を下げる働きが生じる ためである.



図14 RAKE 受信機におけるパス管理テーブ ルを用いた伝送路応答推定能力向上の一手法

表2 W-CDMA 受信機における伝送路応答推定 能力向上方式シミュレーション条件

Spreading factor	128
Data rate (Data channel)	12.2 [kbps]
Chip rate	3.84 [Mcps]
Demodulation	Pilot symbol assisted coherent detection
Channel coding	Convolutional coding (R=1/3, K=7) Soft-decision Viterbi
Interleaving	20 [m sec]
Rake fingers	4
Path search period	100 [m sec]
Assign threshold T ₁	17 [dB]



図15 W-CDMA 受信機における伝送路応答推 定能力向上方式シミュレーション結果

4. W-CDMA に向けたモデム構成の検討

W-CDMA端末を実現するためには、ベースバン ド信号処理・制御を行うベースバンドLSIが重要 な開発要素としてあげられ、送受信性能以外に 以下のことが要求される[18]-[20].

(1)低消費電力:W-CDMA方式は,従来に比べ 非常に多くの信号処理,高速制御が必要である が,携帯電話として使用できる電池は大きさ/ 容量/重量に制限されるため,LSIの低消費電力 化が必須である.その実現には最適な信号処理 アルゴリズム開発とそれを実現する回路規模削 減, さらに低消費電力微細化プロセスを使用することがもっとも重要なファクタとなる.

(2) 低リーク電流:LSI内部のレジスタやメモ リなど電源を切ることのできない回路がある. 待受け時間の長時間化にはこのような回路に流 れる電流(リーク電流)がきわめて低いことが 必要である.

(3) ローコスト/小型化/高集積化:携帯電話 としては、小型および低価格であることが常に要 求される.このためにはLSI化によるメリットを 十分に活かすため、微細化プロセスを使用するだ けでなく最適な機能分割をしたチップセット構 成が必要である.この機能分割は、アナログ/デ ィジタル回路、信号処理のハード化/ソフト化の パーティショニングなどシステム的に多方面か ら検討を行う.

4.1 信号処理量見積もり

評価対象システムである W-CDMA 端末の処理量 を測定するために,ソフトウエアシミュレータを 開発し CPU エミュレータを用いて端末部 MIPS 見 積もりを行った.同システムの端末では,図13 に示した様に CDMA 信号の初期同期捕捉,マルチ パス追随を行う同期部 (Synchronization Part),制 御チャネル (Control Channel) と専用通信チャネ ル (Dedicated Channel) を独立に RAKE 受信する受 信部 (Rx Part),送信データを生成し拡散変調す る送信部 (Tx Part)からなり,これら物理層の機 能が通信プロトコルや制御ソフトによってコン トロールされる.

なお,3GPP では複数のサービスがサポートされ ており[13],それぞれ要求される処理量が異なる. 端末側の通信の形態を考えると,ウエブブラウジ ングやファイルダウンロードなど,一般的に下り 回線の通信速度が要求される.ここでは,下り回 線 384kbps パケット+12.2kbps データ+3.4kbps デ ータの処理を仮定し,端末内で行われる信号処理 量を見積もる.なお,端末モデルプログラムはLSI 実装を想定して,32Bit 幅固定小数点演算で記述 した.それぞれの処理量評価の結果を表3,4に 示す.

表3 端末同期系における処理量の評価

Function	MIPS
MF	7551.5
FHT	15.3
Correlator	2961.4
Path detect	26.2

表4 端末受信系における処理量の評価

Function	MIPS
Correlator	13334.4
Channel estimate, Coherent detect, RAKE	1504.0
Channel decoder (Viterbi + Turbo)	3732.0
1 st deinterleaver (De-IL)	11.0
Rate matching (incl. Parameter calc.)	19.7
2nd De-IL	9.2
CRC Check	4.9
TFCI decoder	5.8
Others (De-framing, TRCH DeMUX, Turbo IL pattern calc., etc)	32.2

4.2 モデム構成と回路規模

商用に向けたモデム LSI を実現するためには, サイズ, 消費電力, コストの問題を常に意識した 設計が必要となる.これらの課題に対して,先端 の無線システムに向けた端末では、ハードウエア による実装が重要となるが、一方で無線機に必要 とされる柔軟性とのトレードオフを考える必要 がある. このため, モデム LSI では, 柔軟性に考 慮したハード/ソフトの分割とそれに併せたア ーキテクチャの検討が必要である.次に、ソフト ウエア比率の大きいモデムでは、効率的なソフト ウエア処理の実現が重要である.本来,ソフトウ エア処理は冗長が多いため、ソフトウエア自体の 効率化がモデム全体の効率化につながることに なる. そのためには, 0Sの利用の要否や, 処理内 容に応じたプロセッサの選択を考える必要があ る.後者に関し、算術演算的な複雑性に対しては DSP 利用による処理効率の向上なども考えられる.

4. で示したベースバンド LSI における課題に対 し、本章では信号処理の性質により機能分割を行 う階層化アーキテクチャと、これを効率的に実現 するバス構成を提案する.

(階層化アーキテクチャ)

モデムアーキテクチャは、内部で使用する組み 込みプロセッサの処理能力に大きく影響される. 特にソフトウエア処理の多いソフトウエア指向 モデムでは、その傾向が顕著に現れる.現在,携 帯端末用に使用される組み込みプロセッサの動 作周波数は高々数百 MHz であり、無線信号処理を ソフトウエアで実現するためには複数のプロセ ッサを使用する必要がある[20]-[24]. さらに、 3G システムの様に端末側の信号処理に負荷がか かるシステムの場合には、部分的にハードウエア を使用することで消費電力やLSI実装サイズを削 減できる.

ところで、一般にモデム内の物理層に近い信号 処理は無線インターフェースの時間制約を受け、 また、算術演算が多用される.一方、上位層に近 い処理は、無線インターフェースの時間的拘束は ゆるく、制御に伴う条件分岐等の処理が多い.こ の様に、上位層、下位層の処理でプロセッサに要 求される能力が異なるため、処理に適したプロセ ッサ種別や RTOS 採用を含めて考えると、処理階 層毎にプロセッサを分割したアーキテクチャが 有効と予想される.この様な理由から、本稿では 処理内容にあわせてプロセッサ処理を分割する、 階層化アーキテクチャを紹介する[18]-[20].

図16は、本提案の概念を示したものである. 端末内で行う処理をここでは以下の4つにカテ ゴリ分けし、その内容に応じてプロセッサの使用 を考える.

- (1) 処理速度要求が非常に高い処理,または, ビット幅が小さく(大きく)プロセッサで 行うには効率の悪い処理.
- (2) 無線フレームに起因する割込み応答時間 など,時間的拘束が強い処理.
- (3) 複数処理の同時実行や,制御などの条件分岐の多い処理.
- (4) 端末のH/Iやアプリケーションの様に信号 処理の影響を極力排除したい処理や,通信 プロトコル下位層へのインターフェース.

 (1)は動作クロックがCPUクロックを超える様な 処理や、ビット幅が1ビットの処理(逆に極端に ビット幅を要求する処理)に相当する. これらは プロセッサで実行するには負荷が重く, 消費電力 や規模の面からハードウエアの適用が望ましい (図16-HW層). また, (2)の処理はハードウエ アからの割り込みが多い制御や、ある程度まとま った量の信号処理をこなすプロセッサ処理が可 能である(図16-LLP層).(3)の処理は,要求応 答速度が長い処理や複雑な演算、あるいは通信プ ロトコル処理の一部や物理リソースの制御など, 信号処理と制御の入り混じった処理となる。この ため、この処理を実行するプロセッサは複数のタ スクを同時実行することになり, RTOS 採用による ソフト開発効率の向上も考慮する必要がある(図 16-HLP 層).(4)は上位通信プロトコル処理,ア プリケーション処理などを行うプロセッサで、メ モリ空間やマルチメディア関連能力を要求され る処理を担当する(図16-APP 層). この様に, プロセッサを複数に分割して, なおかつ, 各階層 間の情報伝送頻度を考慮することで、割込み処理 によるオーバヘッドを低減することが可能とな る.



図16 3G システム向けモデム内のハード /ソフトの切り分けとバスアーキテクチャ

各階層の処理分担は,大枠では上述の通りであ るが,各層間のデータ転送を削減し負荷を軽減す る工夫や,共通の処理に対するリソースの共用化 などを行うことで効率化を図ることができる.

ここでは4.1 で行った処理量見積りを基に,要求 MIPS 数とプロセッサの処理能力,ブロック間 データ転送の効率,機能の柔軟性の3点に注意してモデムの機能分割を行った.

(1)要求 MIPS 数とプロセッサ処理能力

低消費電力で組み込み向けに使用可能なプロ セッサの動作周波数は数100MHz程度であり、こ れに比べ負荷の大きい信号処理はハードウエア へ機能割り当てを行う.表4の受信系処理量見積 もりの結果から、RAKE受信処理(図13:Correlator, Channel estimator, Coherent detector, RAKE),チャ ネルコーデック復号処理(Channel decorder)はハ ードウエア実装とする.また送信系拡散処理 (Spread)は1bit 演算が多用され、しかも高クロッ クでありハードウエア実装は消費電力的に有利 である.また、表3から同期系のマッチドフィル タ(MF)、相関処理(FHT, correlator)も同様にハード ウエア割当てを行う.

(2)データ転送の効率化

効率面から,機能ブロック間のデータ転送を抑 えた割り当てを行うことで,消費電力的な考慮を 行う.まず,送信/受信処理は,処理シーケンス の連続性や処理内容の違いから,異なるLLP に分 割した.また,FHT や CRC 処理の様に,処理量の 小さい機能でもデータ転送の効率からハードウ エア実装を行う.同期系に関しては,待ち受け時 の消費電力を極力削減するために,送受信号処理 を受け持つプロセッサ(Rx-LLP, Tx-LLP)から独立 したほうが良い.このため,同期系ハードウエア は HLP から直接制御する形を取り,図16に示す 様な機能分割を行った. (3)柔軟性

3GPP 規格から、フレーミング、トランスポート チャネルの分離/合成、インターリーブ、レート マッチングの処理はチャネル組合せに自由度を 必要とする機能である.これらは、サポートチャ ネル選択に対する柔軟性やソフト変更によるサ ポートチャネル切替の点から、ソフトウエア実装 が適している.(1),(2)のハードウエア割当ての 結果, Rx-LLP には 72.1MIPS 程度の処理量でイン ターリーバ、レートマッチング処理、フレーム結 合と制御プロセスを割当てることが可能となる.

図17はこの機能分割を階層化アーキテクチャに則り実装した評価ボードの模式図である.なお,図17における各信号の流れは,図16のツリー状バスにより実現している.以上のような機能分割を行うことで,消費電力や回路規模を抑えつつ,ユーザの要求に応じてソフトウエアの変更を行うことで新たなサポートサービスを提供可能なモデムを実現できる.



図17 評価ボードに対する提案アーキテクチャの実装形態(Tx-HW は未実装)

表5 ハードウエア部のゲート数とメモリ量

	Logic (kGate)	Memory (kbit)
Rx-HW	354	145
Sync-HW	72	72
Turbo Decoder (incl. CRC)	61	190
Viterbi Decoder (incl. CRC)	30	28
Bridge	34	0
	551	435

表6 各プロセッサのメモリ使用量

	IMEM (kB)	DMEM (kB)
HLP	135	113
Rx-LLP	48	127
Tx-LLP	48	113
	231	353

5. むすび

本稿では移動通信用復調信号処理の基礎とし て,無線 LAN システム,3G セルラーシステム受 信機の信号処理を解説し,また 3G セルラーシス テムについてはモデム LSI 設計に関連する処理 量見積もりやモデム LSI におけるソフト/ハー ドの機能分割方法について述べた. 無線 LAN シ ステム, 3G セルラーシステムについては更に詳 細な文献が出ており、一歩踏み込んだ知識が必 要な方はこれらの文献を一読されることをお勧 めする[25]-[27].

参考文献

[1] IEEE 802.11a, 1999 Edition,

http://standards.ieee.org/getieee802/802.1 1.html

[2]Akita, K.; Sakata, R.; Sato, K.;" A phase compensation scheme using feedback control for IEEE802. 11a receiver" IEEE VTC2004-Fall. Volume 7, pp. 4789 - 4793 Sept. 2004

[3]P. H. Moose, "A technique for orthogonal frequency division multiplexing frequency offset correction," IEEE Trans. Commun., Vol. 42, No. 10, pp. 2908-2914, Oct. 1994

[4]M. Speth, S. A. Fechtel, G. Fock, and H. Meyr, "Optimum receiver design for wireless broad-band systems using OFDM-Part I," IEEE Trans. Commun., Vol. 47, No. 11, pp. 1668-1677, Nov. 1999

[5] 佐方連, 佐藤一美. "IEEE802.11a 通信におけ るマルチパス耐性のある時間同期方式の検討 "信学ソ大, B-5-168, 2003

[6]原田慎也, 佐方連, 佐藤一美, "IEEE802.11a 通 信におけるマルチパス伝搬路に耐性のある時間 同期方式の検討"信学総大, B-5-227, 2004 [7] 旦代智哉, 佐藤一美, 行方稔, "IEEE802.11a 時間同期方式の検討"信学総大, B-5-253, 2002 [8] 佐方連, 秋田耕司, 佐藤一美, "IEEE802.11a 受 信機における高速位相追従方式"信学技報, RCS2004-62 pp. 37-42 May 2004

[9] 三ツ木淳,瀬戸一郎,向井学,"OFDM受信機に おけるDCオフセット補償に関する一検討",信学 ソ大, B-5-189, 2005

[10]秋田耕司, 佐藤一美, "IEEE802.11a 受信機

における位相補正方式の一検討"信学ソ大, B-5-169, 2003

[11] 三ツ木淳,佐藤一美," IEEE802.11aにおけ る伝送路応答推定方式に関する検討",信学総大, B-5-228, 2004

[12]ETSI/BRAN document no. 3ERI085B, 1998

[13]3GPPSpecifications, http://www.3gpp.org [14] 3GPP TS25. 211 v3. 5. 0

[15]三ツ木淳,向井学,鶴見博史, "CDMA シス テムにおけるパスサーチ方式の検討",信学総大, B-5-188, 2002

[16] J. Mitsugi, M. Mukai, H. Tsurumi, "Path Search Algorithm Introducing Path Management Tables for a DS-CDMA Mobile Terminal", pp. 730-734, PIMRC2002, 2002

[17] S. Fukumoto, K Okawa, K. Higuchi, M. Sawahashi and F. Adachi "Path Search Performance and its Parameter Optimization of Pilot Symbol- Assisted Coherent RAKE Receiver for W- CDMA Mobile Radio", IEICE Trans.

Fundamentals, Vol. E83-A, No. 11 pp. 2110-2119, November 2000.

[18]M. Mukai, et al., " A Software Oriented Modem Architecture for 3G Terminal",

VTC2003 fall, Oct. 2003 [19]向井学,他,"階層化アーキテクチャによる ソフトウエア無線機用モデム",信学論文誌 B, Vol. J88-B No. 4, p. 728, April 2005

[20] 向井学,他,"UMTS に対応したソフトウエア 指向モデムアーキテクチャの提案と試作",ソフ トウエア無線研究会,SR03-3,2003

[21]上原一浩,鈴木康夫,芝宏礼,田中裕之,浅井祐介,庄納崇,久保田周治"マルチプロセッサ・アーキテクチャを用いたソフトウエア無線機における全二重リアルタイム通信を実現するためのソフトウエアの設計と評価",信学論文誌 B, Vol. J84-B No. 7, p. 1208, July 2001

[22]H. Harada and M. Fujise, "A New Small-Size Multi-Mode and Multi-Task Software Radio Prototype for Future Intelligent Transport Systems", IEICE Trans. Comm., Vol. E85-B, No. 12, p. 2703, Dec. 2002 [23]矢野隆,前田裕之,石井裕丈,鈴木芽衣,加藤猛, 土居信数, "W-CDMA 端末用ベースバンドモデム LSI の評価",信学ソサイエティ大会,B-5-134, 2001

[24]富澤武司,向井学,鶴見博史,"UMTS に対応したソフトウエア指向モデムの試作ボードにおける評価",ソフトウエア無線研究会,SR03-22, 2003

[25]守倉正博, 久保田周治, "802.11 高速無線 LAN 教科書",インプレス社発行 [26]立川敬二,"W-CDMA 移動通信方式",丸善株

式会社発行

[27]横山光雄, "スペクトル拡散通信システム", 科学技術出版社発行