C-004

LSI 機能テスト向けプロセッサの開発 Development of the processor for LSI functional test

吉成	朝雄†	荻原	帆斗↑	松埜	≦ 智†	浅川	毅†
Tomokatsu	Yoshinari	Hokuto	Ogihara	Satoshi	Matsuno	Takeshi	Asakawa

1. まえがき

半導体設計と製造技術の進歩とともに, LSI の高速化が続い ている. それに伴い LSI テスタにはより一層の高速化が要求 されている。しかし、LSI テスタは非常に高価なため、LSI の高速化とともに容易に買い換えるのは困難であり、LSI テ スタ導入に伴う費用は、製造時の検査や品質検査を行うため のテストコストの増加の原因の1つとなっている.同様にLSI を使用するアセンブリメーカやボードメーカにおいては、受 け入れテストの課題にもなっている. これら, テストコスト の増加を抑えるための研究が行われている. 既存の LSI テス タを用いて高速テストを行う手法として, CUT の内部にテス ト回路を組込む BIST (Built-In Self-Test)技術と, CUT と LSI テスタの間にテスト機能を構築する BOST (Built-Out Self-Test)技術がある. 例えば, BIST にオンチップの PLL を組 み込み, ASIC (application specific integrated circuit)間の高速 インターフェース回路を at-speed テストで実現する方法 [1] やブロック毎にアナログ設計用と論理回路設計用のスキャン パス回路を挿入し、実時間で高速光通信向けのアナログ・デ ジタル混在回路を検査する BOST 手法が提案されている[2]. また, TEG (test element group)を用いて高速で動作する入出 カバッファをテスタと CUT 間の BOST として構成し, 高速に メモリマクロセルを検査する方法も提案されている[3]. 他の テストコスト削減手法として,特定の対象に特化したテスト 手法が提案されている. パソコン向け DDR3 メモリモジュー ルのテストや評価向けに、DDR3 メモリ検査に特化した命令 を備えるプロセッサを FPGA 上に構成し、LSI テスタを用い ずに高速にテストを行う手法 [4]やフラッシュメモリをテス ト対象とする低コストの FPGA による基板再構成テスタが提 案されている[5]. これらを背景に, 我々は LSI の受け入れテ ストに多く用いられる機能テストに着目し、パターン信号タ イミングの切り替えをサイクル単位で行える高速プロセッサ のアーキテクチャを提案する.本論では、アーキテクチャの 概要と FPGA への実装評価について報告する.

2. LSI テスタによる機能テスト

2.1. LSI テスタのテスト手法

LSI テスタのテスト方法には主に DC テスト, AC テスト, 機能テストなどがある. DC テストでは,電圧値,電流値など の DC 項目に関するテストを行い, AC テストでは,信号伝搬 遅延時間などの AC 項目のテストを行う.また,機能テスト では,LSI に作りこまれた論理機能が正しく動作している事 を検査する.以下,LSI テスタを用いた機能テストについて 示す.

2.2. LSI テスタの概要

LSI テスタの基本構成例を図 2.1 に示す. パソコンなどの端

* 東海大学 大学院 工学研究科 〒259-1292 神奈川県平塚 市北金目 4-1-1 末よりテストプログラムを LSI テスタに入力する. LSI テス タはテストプログラムに従いタイミングジェネレータ,パタ ーンジェネレータ,ピンエレクトロニクスを設定し,テスト プログラムのテストパターンに従って出力信号を CUT に印 加する. CUT からの応答値と期待値とをコンパレータにより 照合する. CUT との信号のやりとりはピンエレクトロニクス を介して行われる.



図 2.1 LSI テスタの基本構成例

2.3. テストプログラムと波形の関係

テストプログラムは、テストパターン設定部と特性設定部 で構成されている.先ず、テストパターン設定部のプログラ ム例を図 2.2 に示す.

MAIN.			
(NOP /T0 ! 10L)	//1 回目印加するパターン		
(NOP /T0 ! 01L)	//2 回目印加するパターン		
(NOP /T0 ! 11H)	//3回目印加するパターン		
(STOP /T0 ! 10L)	//4 回目印加するパターン		
MAINEND.			
図 2.2 テス	トパターン設定部プログラム例		

「テストパターン設定部」には出力ピンの論理値パターンと コンパレータの期待値を記述する.例えば、出力パターンは 1 または0を、期待値はHまたはLと記述する.次に特性設 定部のプログラム例を図2.3に示す.特性設定部における「信 号名の定義」ではテストプログラム内で使用する信号名を定 義し、「タイミング設定」ではLSIテストの1周期の長さとパ ターンの変化するタイミングを設定する.「波形の指定」では 出力波形タイプを指定し、「ピンエレクトロニクス設定」では 入出力種および出力ピンの電気的特性と入力ピンの判定しき い値を設定する.次にLSIテスタの代表的な出力波形タイプ を図2.4に示す.

• NRZ (non-return zero)

NRZ はリセットを行なわず,次の周期まで出力論理値を維持する.

 \cdot R0 (return 0)

R0はリセット時に信号を0にする. そのため, 周期の開始

183 第1分冊 と終わりで必ず0になる.

• R1 (return 1)

R1 はリセット時に信号を1にする. R0 と反対に周期の開始と終わりに必ず1になる.

図2.2のテストパターン部と図2.3の特性設定部の記述内容より作成される出力信号および期待値は図2.5のようになる.

・信号名の定義
chset("1A","1");
chset("1A","2");
chset("1A","3");
 ・タイミング設定
trate(200 nS, 1);
clkset(50 nS, 150 nS,"INPUT_PINS");
 ・波形の指定
<pre>ptnset(RZ,"INPUT_PINS");</pre>
・ピンエレクトロニクス設定
vpsset(VFI,V13,I20M, 4.0V, NON ,NON, "VCC");
vpsasgn(ON, " "VCC");
vihlset(3.0 V,0.0 V,"INPUT_PINS");
vohlset(2.7 V,0.8 V,"OUTPUT_PINS");

図 2.3 特性設定部プログラム例



表 3.1 プロセッサの命令表

命令種	命令コード	機能
PIO	0	I/O 部を入力設定にする
(入出力選択)	1	I/O 部を出力設定にする
WSA (筆1出力論理値)	01	出力論理值0
(第1出7)調達値) WSB (第2出力論理値)	10	出力論理值1
	000	クロック生成部で作成されたクロックのうち1番目のクロックを選択する
	001	クロック生成部で作成されたクロックのうち2番目のクロックを選択する
CCA	010	クロック生成部で作成されたクロックのうち3番目のクロックを選択する
(第1出力変化ダイミンク) CCB	011	クロック生成部で作成されたクロックのうち4番目のクロックを選択する
(第2出力変化タイミング) PC	100	クロック生成部で作成されたクロックのうち5番目のクロックを選択する
(照合タイミング)	101	クロック生成部で作成されたクロックのうち6番目のクロックを選択する
	110	クロック生成部で作成されたクロックのうち7番目のクロックを選択する
	111	クロック生成部で作成されたクロックのうち8番目のクロックを選択する
	00	ドント・ケア(照合結果を無視する)
LV	01	11
(期待値)	10	期待値を Low(0)に設定する
	11	期待値を Hi(1)に設定する

3. プロセッサの概要

本研究では、タイミング的に自由度のあるパターンを高速 に印加出来る LSI 機能テスト向けプロセッサのアーキテクチ ャの検討を行った.テスト中における命令はすべて1クロッ クで実行し、位相がずれた複数の遅延クロックを使うことで 同一動作周波数の標準的なプロセッサと比べ高速に動作する ことを可能とする. 高速プロセッサの概要を図 3.1 に示す. プロセッサは,位相の異なる遅延クロックを生成するクロッ ク部,CUT に印加するパターンの生成及び測定タイミングを 生成するパターン生成部,プロセッサの命令を蓄えるメモリ 部,全てのピンにそれぞれリアルタイムな入出力設定が可能 な I/O 部,CUT からの応答値と期待値とを比較する照合部で 構成されている.このうち,パターン生成部,I/O 部,照合部 は I/O ピン単位で構成しているため LSI の規模に対してモジ ュール数を変更することで対応することができる.テスト実 行の際、メモリ部に書き込まれた命令を用いて各部の設定が 行われ動作する.パターン生成部では、クロック部で生成さ れたタイミングを使用してパターン生成を行い、CUT への印 加パターンを I/O 部に、測定タイミングを照合部に送る. I/O 部では、出力設定された I/O のみにパターン生成部からのテ ストパターンを出力する.照合部では、パターン生成部で生 成された測定タイミングを用いて I/O 部より送られた CUT の 応答値と期待値とを比較する.プロセッサは、テスト結果を Pass と Fail で評価し、 Fail 時のみ比較結果を記録する.



図 3.1 プロセッサの概要図

プロセッサの命令表を表 3.1 に示す.表 3.1 では遅延クロッ ク数が 8 の場合を想定している. PIO は I/O の入出力を決定 する. WSA と WSB は出力論理値を決定し, CCA と CCB を 組み合わせて CUT への印加パターンを生成する.出力論理値 は,ハイインピーダンスなどの拡張を考慮して 2bit で構成し ている. PC は照合タイミングを決定する.いずれもタイミ ングの分解能はクロック部で生成される遅延クロック数に依 存する.LV は期待値を設定し,上位ビットが 0 の場合は,ド ント・ケアとし,1 の場合は下位ビットの値とする.これら の命令はサイクルごとに記述する.命令構成及び命令長を表 3.2 に示す.

表 3.2 プロセッサの命令構成(bit 数)

PIO WSA LV WSB CCA CCB PC 2n2n<u>nlog2 j</u> <u>nlog2 j</u> <u>nlog2 j</u> 2nп 表 3.2 では, I/O 数が n bit, 遅延クロック数が j の場合の 1 サイクル分の命令構成を示し、命令長は 7n+3n log_j で示され る. 例えば, I/O 数を 8, 遅延クロック数を 8 とした場合は <u>7×8+3×8 log₂8=56+72=128bit</u>となる. 高速化や拡張性に考慮

し命令を各部で並列にデコードし,機能単位に分割して扱う.

	衣 3.3	ノロビツリ	叩つ例(011)	
PIO	WSA	WSB	CCA	CCB
0 1	dd 01	dd 10	ddd 001	ddd 101
		1		
PC	LV			
100 ddd	01 d0			
I/O 数が 2 つ	の場合の1	サイクルタ	うの命令例を表	き3.3 に示す.

表 3.3 の「d」はドント・ケアを示す. 命令は PIO から LV ま での機能ごとに I/O 数分記述する.

4. プロセッサの構成要素

4.1. クロック部



図 4.1 クロック部の構成

クロック部の構成を図 4.1 に示す. クロック部では,基準 クロックとリセット信号を入力し Clock 1~Clock j までの j 個の位相が異なる遅延クロックを生成する. このクロック数 に応じて細かいタイミング設定が可能となり,簡易的な AC テスト項目も行うことが可能である.

4.2. パターン生成部

パターン生成部は, TPG (Test Pattern Generator), と PTG (Probe Timing Generator)の2つが, I/O ピン単位で構成されている. ここでは, 1つの I/O 部分について説明を行う. (1) TPG



図 4.2 TPG の構成

	表 4.1 ブロー	セッサパター、	ン生成部分命	令
Pattern	WSA	WSB	CCA	CCB
1	10	01	001	011
2	10	01	010	110
3	10	01	000	111
4	10	10	101	111
5	10	10	000	111
6	01	10	010	111
7	01	10	000	100
8	01	01	011	111
9	01	01	000	111



図 4.3 プロセッサパターン生成例

TPG の構成を図 4.2 に示す. TPG では, j 個の遅延クロッ クと出力変化タイミング CCA, CCB 及び出力論理値 WSA, WSB を入力して出力パターンを生成する. CCA の選択した 遅延クロックの立ち上がりエッジのタイミングで WSA が出 力され, CCB の選択した遅延クロックの立ち上がりエッジで WSB が出力される. 次に TPG で使用する主な部分命令を表 4.1 に,表 4.1 に対応する生成パターンを図 4.3 に示す. 例え ば,Pattern 1 の場合, CCA の選択した Clock 2 の立ち上がり で WSA の出力論理値 1 を出力し,CCB が選択した Clock 4 で WSB の出力論理値 0 を出力する. このように,TPG では 2 つの遅延クロックを使い,自由度の高いパターンを生成する. TPG で生成されたパターンは,I/O 部を経由して CUT に印加 される.

(2) PTG



図 4.4 PTG の構成

PTG の構成を図 4.4 に示す. PTG では, *j* 個の遅延クロッ クと照合タイミング PC を入力して,遅延クロックから照合 タイミングを選択する. PTG で使用する主な部分命令を表 4.2 に,表 4.2 に対応する生成タイミングを図 4.5 に示す.例 えば, Timing 1 の場合, PC の選択した Clock 2 の立ち上がり を照合タイミングとして用いる.



図 4.5 プロセッサタイミング生成例

4.3. メモリ部

図4.6に示すメモリ部は、プロセッサへ与える命令を蓄える デュアルポートメモリ、命令分配器からのサイクル番号と照 合結果を蓄える FIFO、デュアルポートメモリの命令を各部に 分割して与える命令分配器によって構成されている.デュア ルポートメモリの機能を表4.3に示す.

表4.3 デュアルポートメモリの機能

信号名	機能		
Reset (reset)	1: メモリのリセット		
WCLK (write clock)	メモリ書き込み時のクロック		
RCLK (read clock)	メモリ読み込み時のクロック		
WE (comite enable)	0: メモリの書き込み許可		
WE (write enable)	1: メモリの読み込み許可		
D-in (data-in)	メモリへの入力		
D-out (data-out)	メモリからの出力		

4.4. I/O 部

図 4.7 の I/O 部は、トライステートバッファで構成され、PIO が 1 の場合は、TPG からの出力を印加し、PIO が 0 の場合は、 トライステートバッファをハイインピーダンスとする.また、





図 4.6 メインメモリの構成

CUT の応答値及び出力論理値は、PIO の設定値に依存せず 照合部に送られるため、プロセッサのループバックテストに 用いる事も可能である.

4.5. 照合部



図 4.8 照合部の構成

照合部の構成を図 4.8 に示す. 照合部では, I/O 毎に PPG の 立ち上がりタイミングで CUT からの応答値または出力論理 値を保持する.保持された値は, PPG の立ち下がりのタイミ ングで期待値 LV と比較され, 0(Pass)か 1(Fail)で評価される. 照合結果が Fail の場合のみ I/O 箇所がサイクル番号とともに メモリ部に保存される.

5. プロセッサの評価

5.1. FPGA への実装

検討したアーキテクチャに基づき設計したプロセッサを FPGA へ実装し評価を行った. 開発環境は FPGA 開発ツール である Xilinx 社の ISE Design Tools 14.5 を使用し, デバイスは Xilinx 社の XC3S700AN を使用した.3章に示すモジュールご とに分割して設計を行った.プロセッサは I/O 数 n を 8, 遅延 クロック数 j を 8 として設計した.論理合成の結果を表 5.1 に 示す.

表 5.1 論理合成結果

	スライス数	スライス FF 数	4 入力 LUT 数	
クロック部	4	8	2	
TPG	74	32	144	
PTG	116	193	-	
I/O 部	5	-	16	
メモリ部	299	170	528	
total	393	326	883	

5.2. 波形観測による評価

FPGA に実装したプロセッサの出力波形をパターンとタイ ミングに注目し、ロジック・アナライザを用いて動作の検証 を行う. ロジック・アナライザは 54620A (Hewlett-Packard 社 製,現 Agilent 社)を用いた.

(1) 出力パターンの評価

出力パターンの組み合わせに注目して R0, NRZ, R1, NRZ の順でパターン生成を行う部分命令を表 5.2 に示し, 期待さ れるパターンを図 5.1 に示す. また, 表 5.2 の命令を実行し, ロジック・アナライザで観測した結果を図 5.2 に示す.

表52 プロセッサパターン生成部分命令

	₩ 5.2) F	2////	* <u></u>	rl t
Pattern	WSA	WSB	CCA	CCB
1	10	01	001	011
2	10	00	010	111
3	01	10	000	100
4	00	01	011	101

1サイクル中に生成されるパターンは第1出力変化タイミン グ CCA と第1出力論理値 WSA, 第2出力変化タイミング CCB と第2出力論理値 WSB の組み合わせによって決定される. 図 5.2 は、プローブ0~7 が遅延クロック、プローブ10が 出力変化タイミング、プローブ11 が生成されたパターンを表

す. プローブ 11 を見ると図 5.1 の Pattern と同じ波形が観測 できるのが分かる.

(2) タイミングの評価

タイミングの組み合わせに注目したプログラムを表 5.3 に 示し,期待するパターンを図 5.3 に示す.また,表 5.3 の命令 を実行し,ロジック・アナライザで観測した結果を図 5.4 に 示す.



図 5.1 期待するパターン生成波形



表 5.3	プロセ	ッサ測定タイ	ミング	生成部分命令
10.0	- · ·		~ ~ /	

Timing	PC
1	001
2	100
3	111

1 サイクル中に生成されるタイミングは照合タイミング PC によって決定される.図 5.4 は、プローブ 0 ~ 3 が遅延クロ ック、プローブ 4 が生成されたタイミング、プローブ 5 ~ 7 が PC を表す.プローブ 4 を見ると図 5.3 の Timing と同じ波 形が観測できるのが分かる.図 5.2 より CCA, CCB, WSA, WSB の信号を用いて指定したパターンの生成が出来ている事が確 認できた.さらに、図 5.4 より PC で指定したタイミングでも







同様にプローブが立ち上がるのが確認できた.また,その他の組み合わせも観測した結果,パターン生成,タイミング生成ともに全ての組み合わせで指定した波形を生成できることが確認できた.

6. むすび

本研究では、LSI 機能テスト向け高速プロセッサのアーキテ クチャを検討し、プロセッサを FPGA に実装して評価を行っ た. 評価の結果、パターン信号タイミングの切り替えをサイ クル単位で行える事を波形観測により確認した. また、測定 のタイミングに関しても遅延クロックから任意のクロックを 選択し測定タイミングが生成できることを確認した. 今後の 展望として、テストプログラムを簡単に作成できるコンパイ ラの開発や大規模回路を用いた評価を行っていきたい.

謝辞

本研究は、一部、JSPS 科研費 23500068 の援助を受けている.

参考文献

[1] 横田駿彦, "オンチップ PLL を用いた LSSD 高速スキ ャンテストとソースシンクロナス DDR インターフェイスへ の応用", 電子情報通信学会技術研究報告. DC, ディペ ンダブルコンピューティング 106(391), pp. 39-44, Nov, 2006.

[2] 平野進, 小林竜也, 堤恒次, 山岸圭太郎, 峯岸孝行, "高速光通信向けアナデジ混在大規模 LSI テスト設計," 電 子情報通信学会総合大会講演論文集 2011年_エレクトロニク X(2),pp. S-28, Feb, 2011. "LSI テスタによる高速マ 柴田慎太郎, 石原隆子, [3] イクロセルの一試験法," 電子情報通信学会技術研究報告. pp. 31-38, Jun, 1995. ED, 電子デバイス 95(117), [4] 浅川毅,松埜智,土屋秀和,関達也,熊澤慎一,"テ スト命令に基づく DDR3 メモリモジュールテスタの開発," 電子情報通信学会論文誌. D, 情報・システム J95-D(4), pp. 928-939, Apr, 2012年. [5] 佐藤正幸, 大塚信行, 武藤治, 新井雅之, 福本聡, 岩崎

- 彦, 上原孝二, 志水勲, 間明田治佳, "低消費電力基板型 再構成テスタの開発,"信学論(D-I), Vol. J88-D-I, No. 6, pp. 1065 - 1075, June 2005.