

共通鍵ブロック暗号 SG2000の実装（一）

株式会社富士通研究所

武仲正彦，鳥居直哉

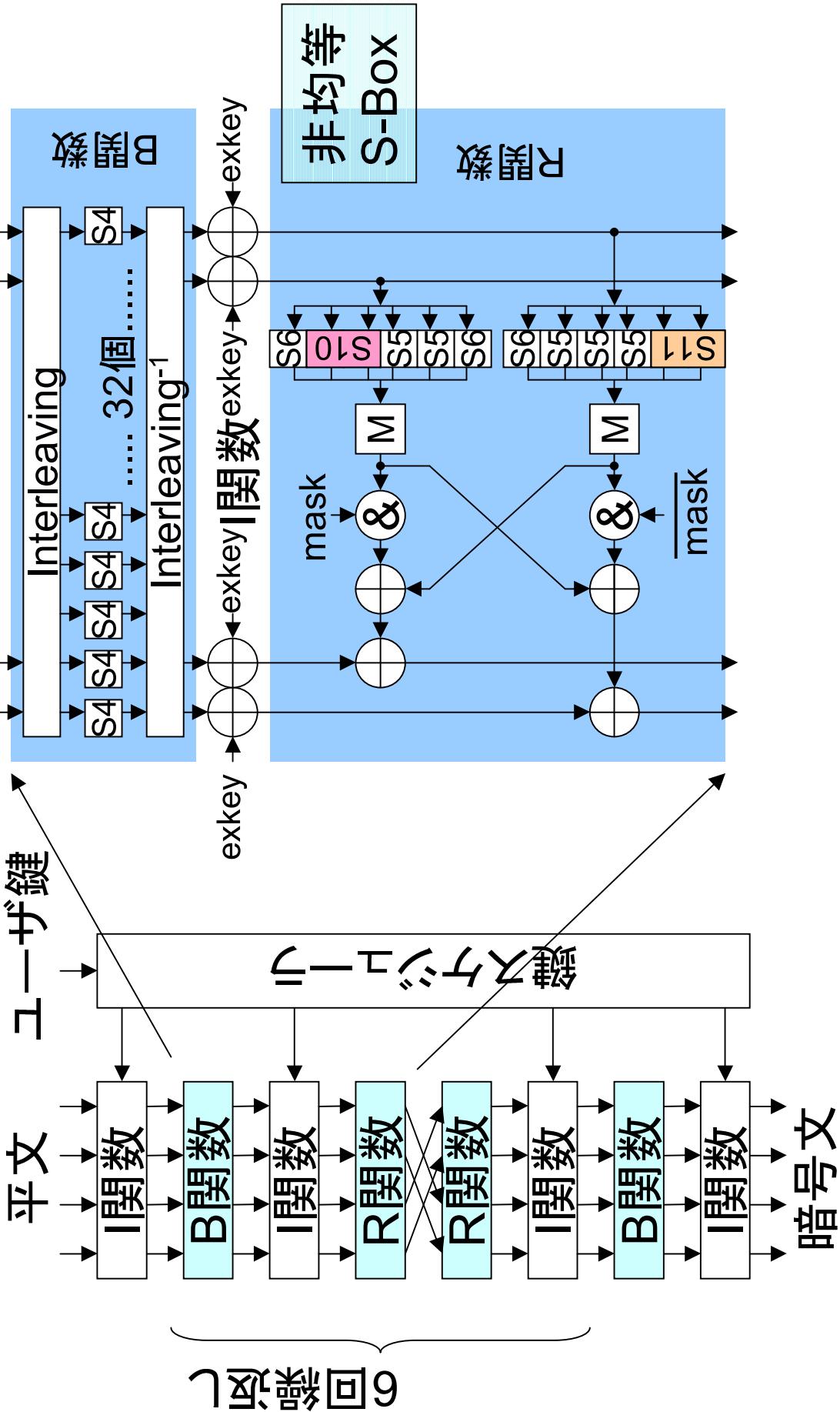
Helsinki University of Technology

Heiger Lipmaa

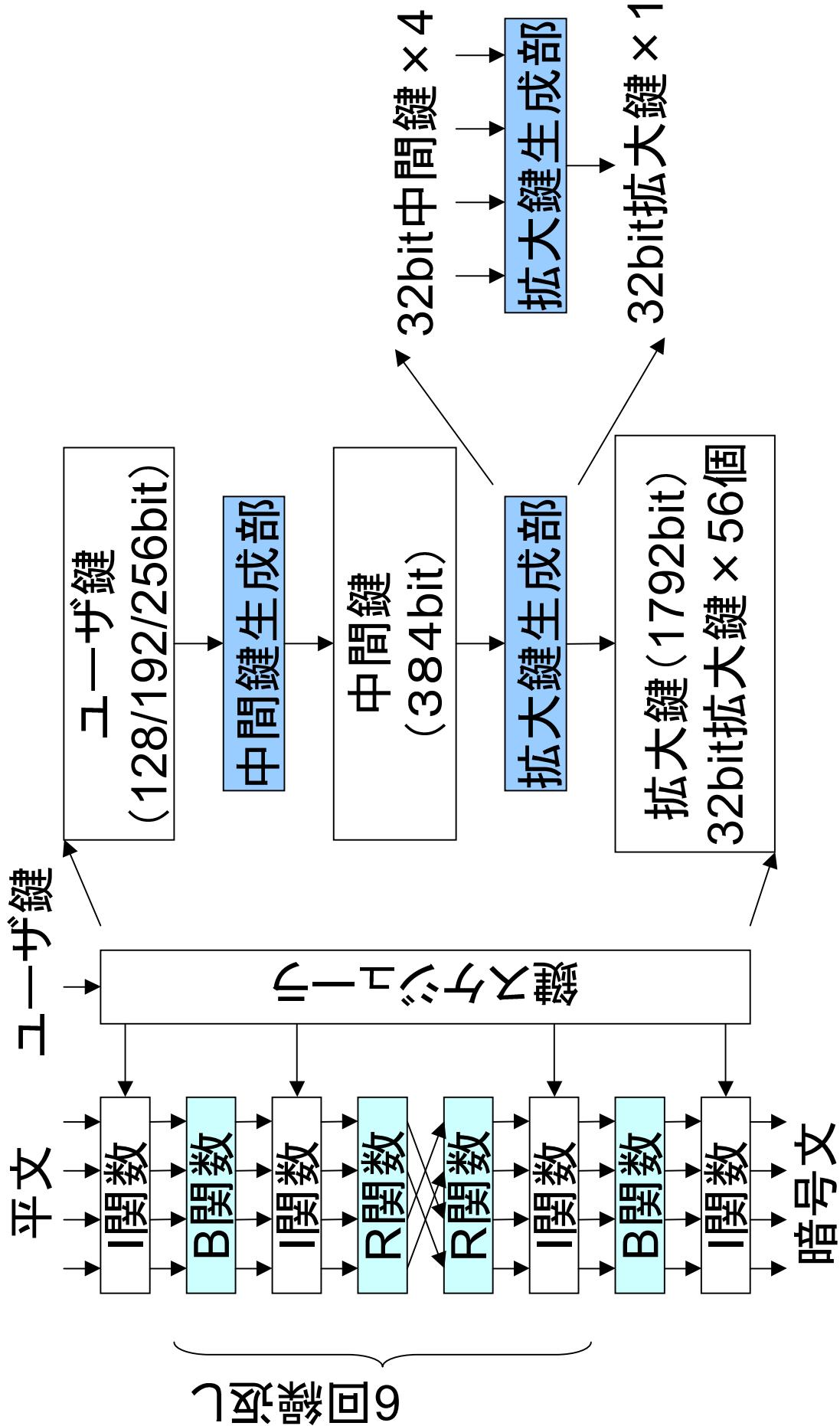
Contents

- SC2000の概要
- IA-32プロセッサ上で のソフト実装
 - 従来実装
 - 提案手法
 - 実装結果・考察
- 高速ハードウェア実装
 - 従来実装
 - 提案手法
 - 実装結果
- まとめ

SC2000のデータスクラップル部



SC2000の鍵スケジューラ部

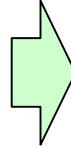


ノルマ
工アニア
実業表

従来の実装結果（ソフトウェア）

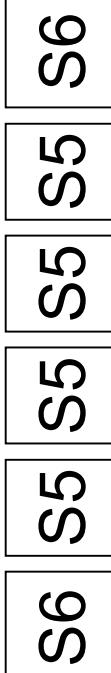
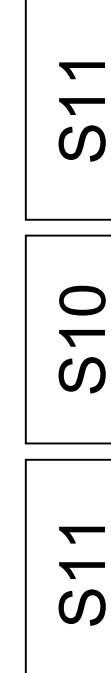
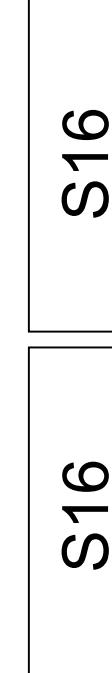
Processor	Language	Strategy	Encrypt (cycles)
Pentium II (Katmai)	C + inline Asm	(6,10,10,6) (11,10,11)	383 525
Athlon (K7)	C + inline Asm	(6,10,10,6) (11,10,11)	392 318
UltraSPARC-2	C	(6,10,10,6)	274
Alpha 21264	C	(11,10,11)	238

SC2000はIA-32上で速度が出ない？



IA-32上で高速化実装を！

非均等S-Boxの結合方法

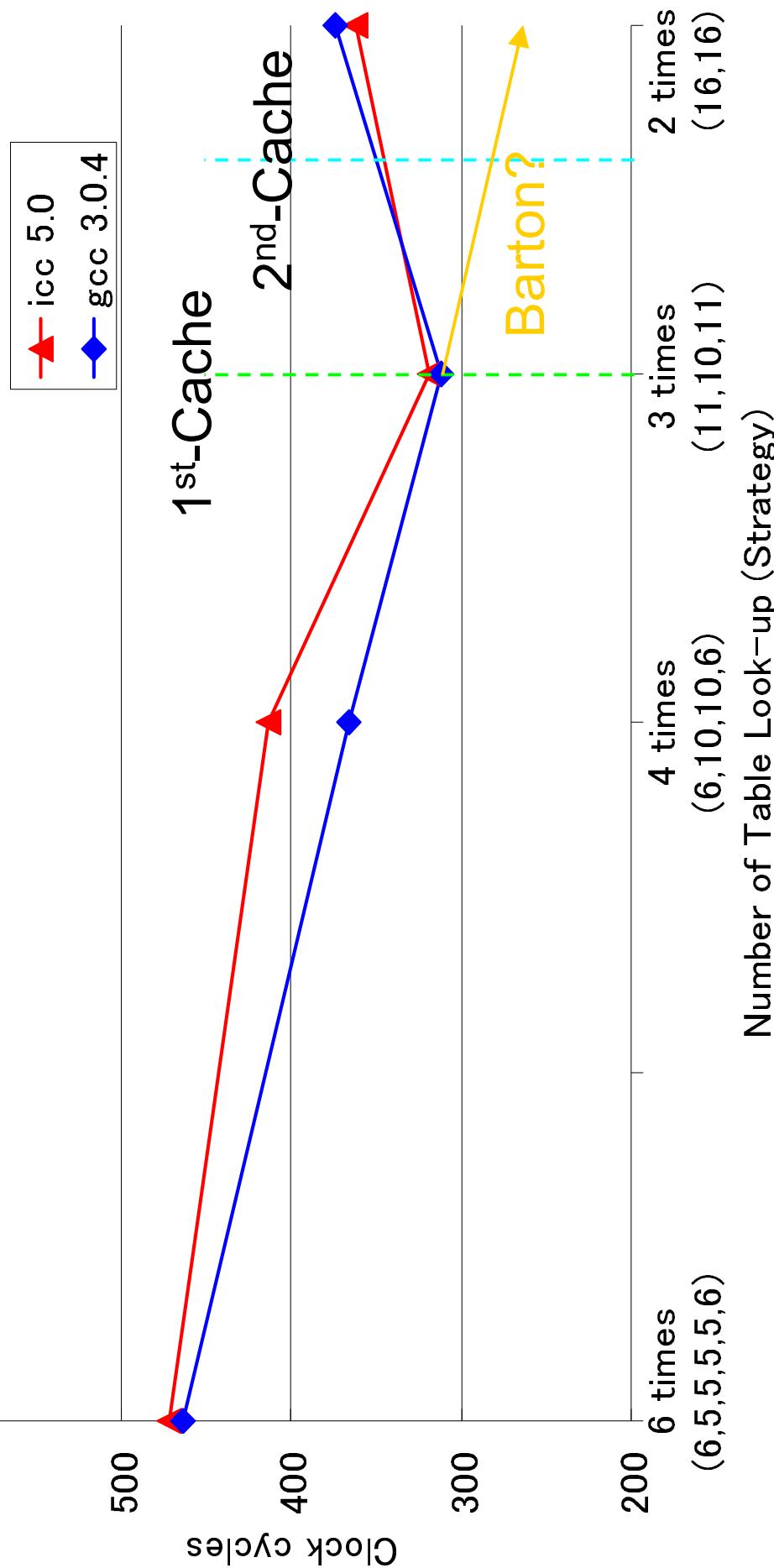
	Look-up	Size	
	6回	1KB	Pentium III の 1st-cache に 入るサイズ
	4回	8.5KB	Athlon の 1st-cache に 入るサイズ
	3回	20KB	Pentium III の 2nd-cache に 入るサイズ
	2回	512KB	提案方式

実装・評価環境（ソフトウェア）

- プロセッサ
Pentium III-M 1.2GHz (Tualation-512)
Mem: 128MB OS: Linux 2.4.18
- Athlon 1.4GHz (Thunderbird)
Mem: 512MB OS: Linux 2.4.17
- コンパイラー (C言語実装)
Intel C Compiler Version 5.0 (icc 5.0)
- Gnu C Compiler Version 3.0.4 (gcc 3.0.4)
- S-Boxの結合方法
(6,5,5,5,6), (6,10,10,6), (11,10,11), (16,16)

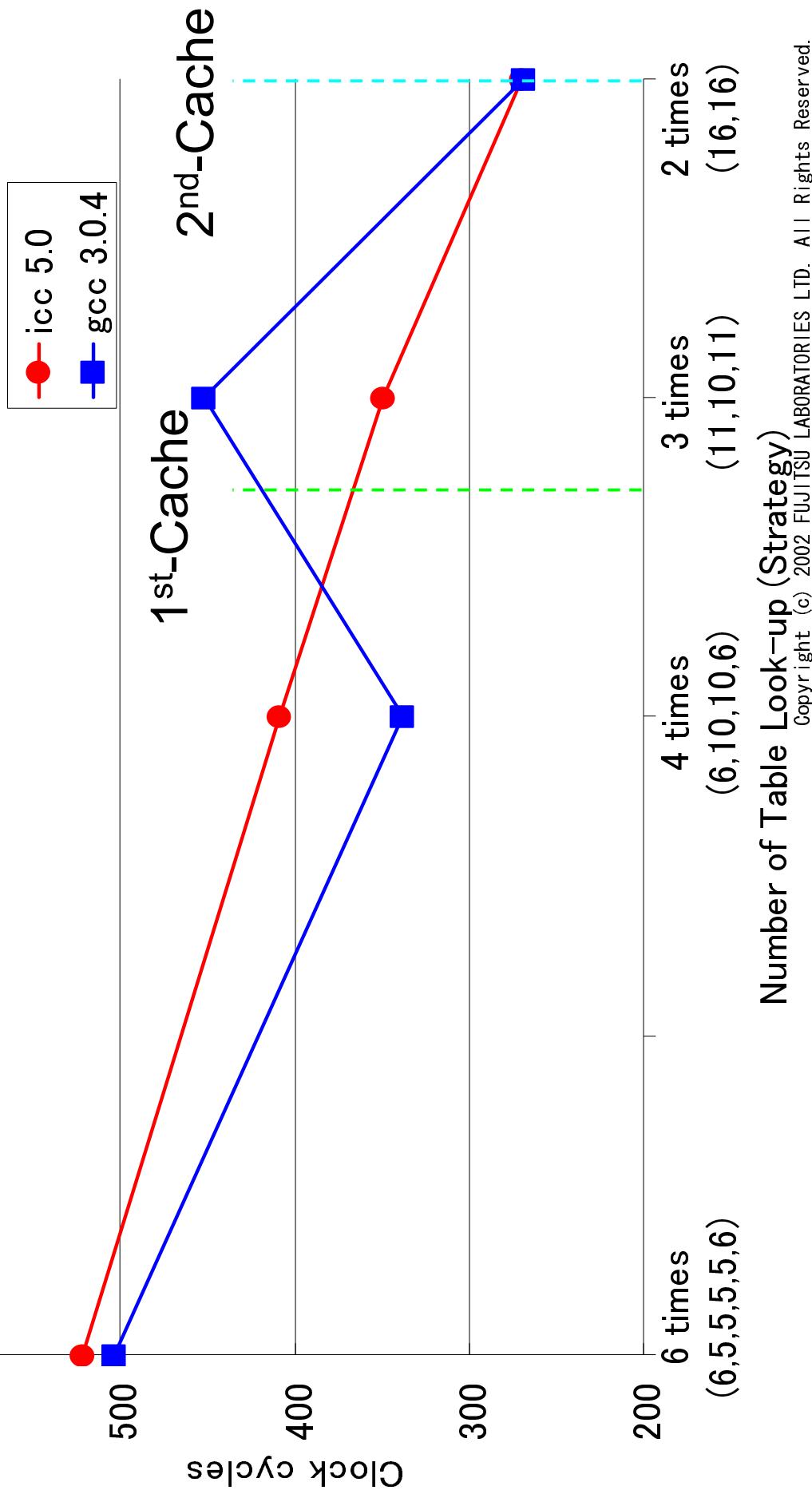
実装結果（ノットウワア1）

Athlon (Thunderbird)



実装結果（ノットワークアダプタ）

Pentium III-M (Tualatin-512)



Number of Table Look-up (Strategy)
Copyright (c) 2002 FUJITSU LABORATORIES LTD. All Rights Reserved.

他暗号との性能比較

Cipher	Compiler (Language)	Encrypt (cycles)	Decrypt (cycles)
AES	icc 5.0	430	435
	gcc 3.0.4	346	371
	assembly	226	226
RC6	icc 5.0	257	289
	gcc 3.0.4	234	265
	assembly	222	222
SC2000	icc 5.0	270	278
	gcc 3.0.4	269	376

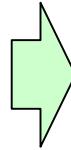
より詳しい結果はISC2002(9/30-10/2 Brazil Sao Paulo)をご参照ください

高
速
ア
ク
シ
ヴ
工
業
ア
ル
ミ
ウ
ム

従来の実装結果（ハードウェア）

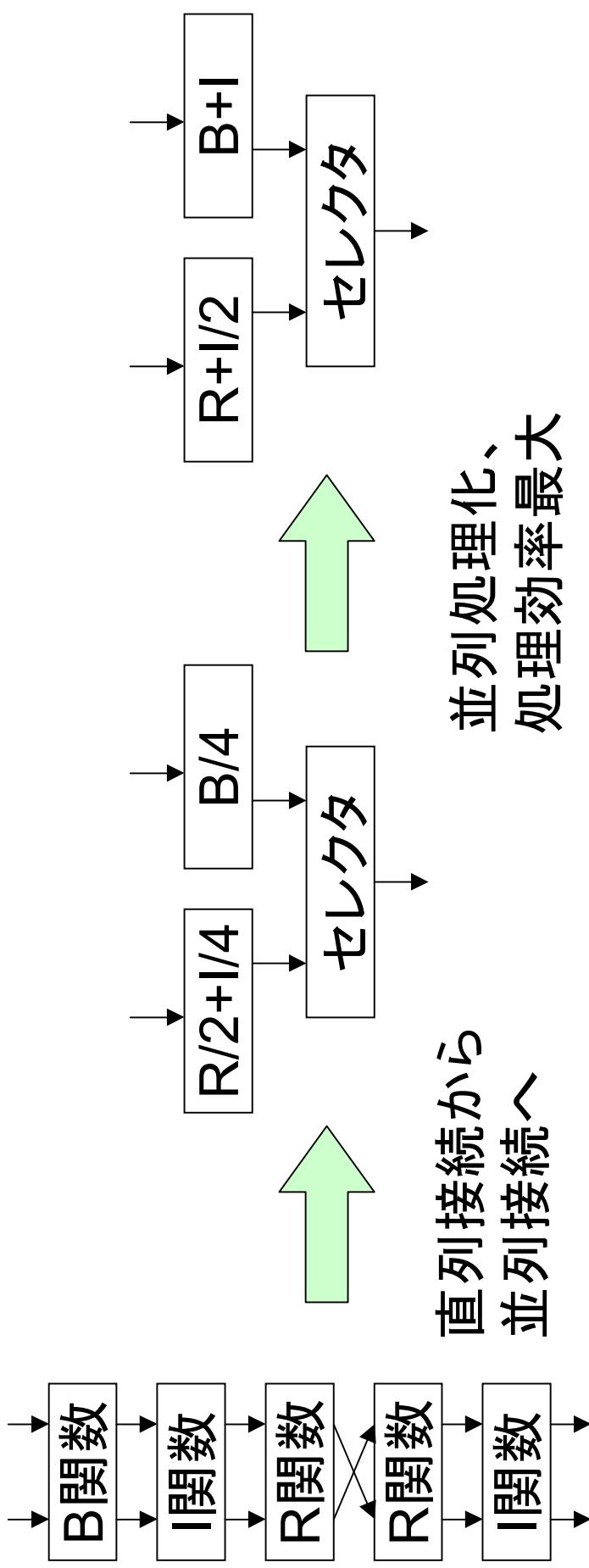
発表	テクノロジー	構成	回路規模 (KGate)	処理速度 (Mbps)
SCIS2001	0.25 μ m	大規模(unroll)	226	1290
		中規模(loop)	63	964
		小規模(loop)	33	264
SCIS2002	0.18 μ m	小規模(loop)	8.9	200

SC2000は高速処理に向かない？



ハードウェアで高速化実装を！

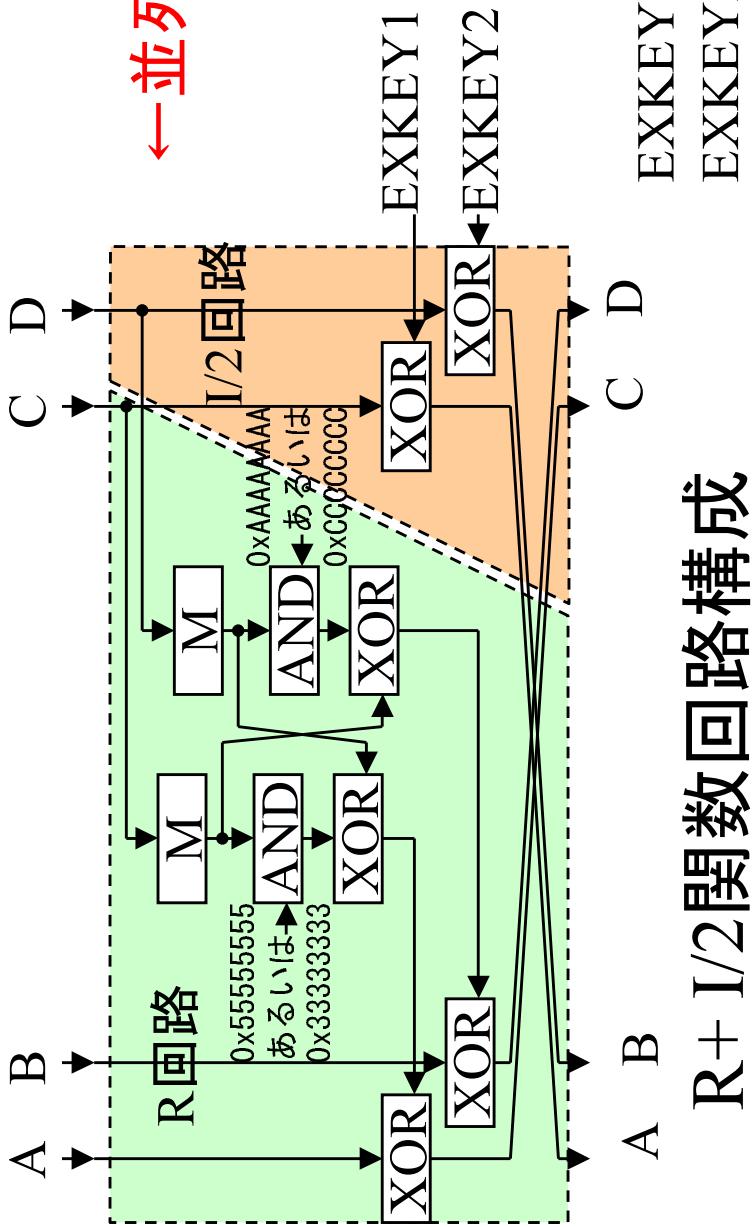
提案構成概要 (ハイドロワーカー)



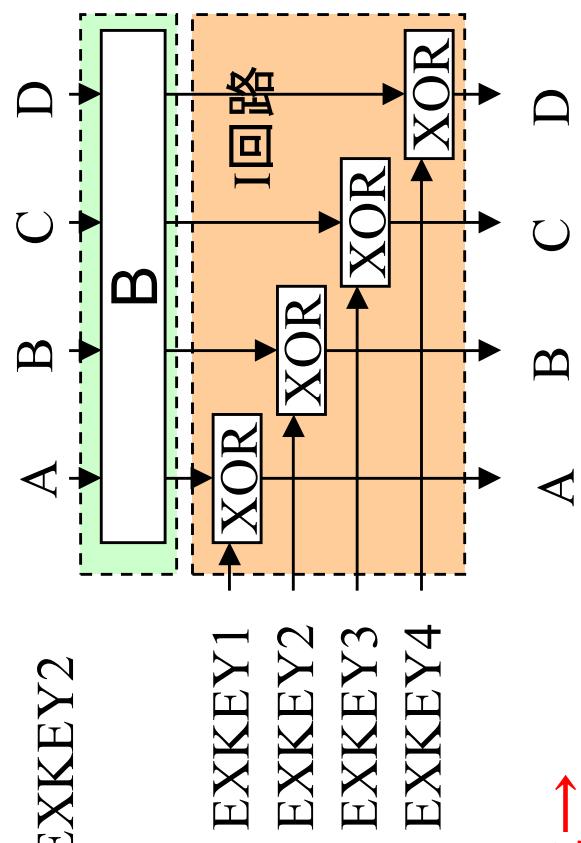
SCIS2001構成
CISC型

提案構成
RISC型

データスクラップル部の構成

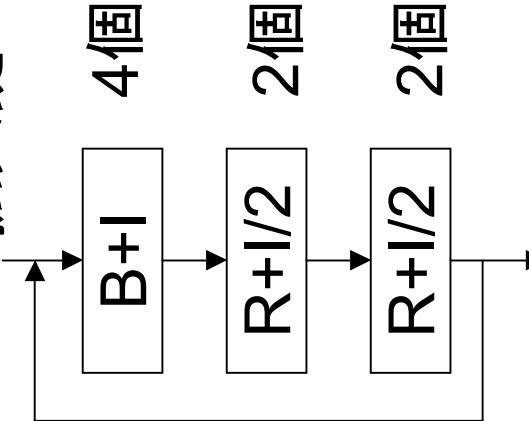


サイクル当たりの処理の効率化→



鍵スケジューリングの構成

拡大鍵の個数



最大4個/cycle必要



平均3個/cycle必要

回路使用率の向上

実装結果（ハイドロワーカー）

テクノロジ	構成	回路規模 (KGate)	処理速度 (Mbps)	効率 (Mbps/Kgate)
0.25 μ m	大規模(unroll)	226	1290	5.7
	中規模(loop)	63	964	15.3
	小規模(loop)	33	264	8
0.18 μ m	小規模(loop)	8.9	200	22.5
	高速(loop)	速度重視	26.4	1423
		効率重視	21.6	1293
				60.0

富士通製0.18 μ mテクノロジCMOSプロセスASIC CS81シリーズ使用
SYNOPSYS社製Design Compiler 2000.05-1
コマーシャルワークス

まとめ

IA-32上で高速実装可能

- 二次キャッシュを効率的に使用
- 非均等S-Boxを(16, 16)実装
- C言語で270cycle/回を実現

ハードウェアでも高速実装可能

- いわゆるRISC構成で回路効率向上
- R+ | /2, B+ |, 拡大鍵生成3個の構成
- 26 KGateで1.4 Gbpsを実現

FUJITSU

THE POSSIBILITIES ARE INFINITE