

## 暗号化アルゴリズムのハードウェア化手法の提案

### A Proposal of Encryption Hardware Algorithm

高知大学理学部情報科学科情報コース 村岡研究室

趙 朔 村岡 道明

#### 1. まえがき

社会の高度情報化に伴い、データをより安全に保護するため暗号技術が重要になるが、データ量の増加に伴い計算機処理の負荷増加が問題となる。本研究では、標準暗号技術の1つであるDES暗号について高速化を目的としたハードウェア化手法を提案する。ハードウェア化手法としては、ソフトウェア言語で記述した暗号アルゴリズムをハードウェア記述言語に書き換えることにより高速化を図る。

#### 2. 提案手法

DESは、長さ64ビット列を長さ56ビットの鍵ビット列で暗号化し、長さ64ビットの暗号文ビット列を出力する。このアルゴリズムを次に示し、それぞれ初期転置、鍵の生成、F関数、最終転置である。C言語で作成したプログラムの時間を計るにより、表1で示したように、F関数と鍵の生成部分は長い処理時間を要する。

表1. DES処理の工程別処理時間

各処理時間				
処理データの大きさ (KB)	初期転置 (sec)	鍵の生成 (sec)	F関数 (sec)	最終転置 (sec)
600KB	0.035	0.729	4.23	0.035
1200KB	0.068	1.416	7.261	0.068
2400KB	0.139	2.816	15.613	0.139

本論文では、最も処理時間を要するF関数部分のハードウェア化を取り上げた。ハードウェア化に関して、パイプライン化、パラレル化などの手法があるが、この論文では、F関数のテーブル方式による高速化をした上でさらに、ハードウェア化を行い、そして、パイプライン化を検討した。図1の暗号化アルゴリズムの手順を説明する。

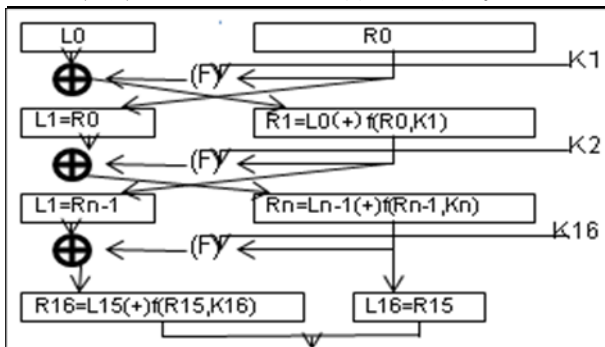


図1. 暗号化アルゴリズムの流れ

- (i) 次段左ビットL1は上段の右ビットR0から直接入れる。
- (ii) 32bitのR0入力データを決められた関数により48bitに拡大する。
- (iii) 拡大したR0関数がKとXORを計算し、結果6ビットずつ8個ビット列Sに分ける。

(iv) 各ビット列をS-boxで処理し、この値が4ビットの値を出力する。

(v) 8個の4ビットの値を一つの32ビット列として決められたPにより転置する。得られた値と左ビットのXORを求め、それを右ビットとする。

(vi) (i)~(v)まで16回繰り返すを行い、最終転置を行うことにより暗号化した値を得る。

F関数の処理については、look-up tableを使用したDES暗号処理の高速化に関する方式を採用した。さらに、DES暗号のハードウェア化を行った。図2で示すように、暗号化処理、鍵の生成、制御回路、入力データ制御の四つのブロックより構成された。これにより、DESの高速化が可能となる。さらに、暗号化部分のハードウェア化を行い、処理時間がより短縮される。F関数のパイプライン化については、16回の繰り返しにより、16段のパイプライン構成によりさらに高速化が可能である。

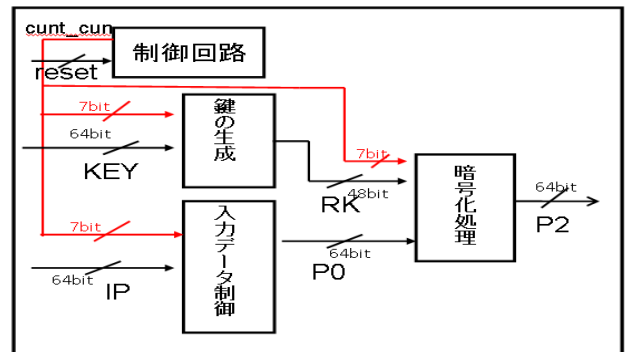


図2. DES暗号のハードウェア化構造

#### 3. 高速化の考察

[1]では、F関数のlook-up tableを使用した方式には、テーブル方式により、DESの処理時間を削減できる。さらに、ハードウェア化をすると、そしてパイプライン化することにより、DESの処理時間が短縮される。高速化率を表す処理時間評価式(Speedup)を式(1)に示す。

$$\text{Speedup} = \frac{T}{t \max(n+3)} \dots\dots(1)$$

ここでTはソフトウェア化したDESの暗号化部分処理にかかる時間であり、t maxは各ステージの中で一番処理時間を要するステージの時間である。nは暗号化部分について繰り返し回数で、n=16である。ソフトウェア処理の場合には、テーブル方式による処理時間が90.5%に改善されている。一方、ハードウェア処理の場合については、処理時間97.7%の削減をでき、そして、パイプライン化により、処理時間26.2%の削減を見通す。

#### 4. あとがき

暗号化アルゴリズムの高速化を目的とした、ハードウェアアルゴリズムのパイプライン化を提案した。提案により、DESアルゴリズムの高速化ができる。今後はDESのハードウェアアルゴリズムの更なる高速化を目的としてFPGA化に向けたアルゴリズムについても改良、検討を行う。