### 2024年度

情報科学実験 02

レポート課題

### 実験テーマ KUE-CHIP を用いた公開伴暗号通信の実装(1)

実験実施日: 2024年10月10日

レポート提出日: 2024年10月15日

提出期限: 2024年10月17日

報告者: J2200071 齊藤 隆斗

実験グループ: A 班

# 目次

第1章	実験内課題	1
	1.1 予習問題(前期の復習)	1
	1.2 課題 01	1
	1.3 課題 02	2
	1.4 課題 03	4
第 2 章	考察	6
参考文献		7

### 第1章 実験内課題

#### 1.1 予習問題(前期の復習)

下の手順を参考に 2 つの整数 x, n に対し Modular(剰余)Mod[x, n] を 求めるアセンブリ語プログラムを作成し,命令毎の動作を説明せよ.

このプログラムでは以下のような入出力を想定する.

#### 入力

180: (X)\*\*H (自然数: 1バイト) 182: (N)\*\*H (自然数: 1バイト)

#### 出力

ACC: Mod[X, N]

与えられた問題を解くプログラムは以下のようになった.

00: 65 LD ACC, (80)

01: 80

02: 6D LD IX, (82)

03: 82

04: A1 SUB ACC, IX

05: 32 BZP 02

06: 02

07: B1 ADD ACC, IX

08: 0F

#### プログラムの説明

プログラムの手順としては、Xからnを引いていき、それが負数になったら、nを足すことによって剰余を求めるというものである.Xからnを引く際に、繰り返す回数は自然数であるから、Xは  $(n \times (\mathbf{efxy}) + \mathbf{exy})$  という形で表せる. 最後にnを足す理由は、剰余はnより小さく、かつ非負である必要があるからである.

#### 1.2 課題 01

Mod[ax] を求めるプログラムを作成し、KUECHIP で実行せよ.

このプログラムでは以下のような入出力を想定する.

#### 入力

180: (X)\*\*H (乗数)

182: (N)\*\*H

1B0: (A)\*\*H \*(被乗数)

#### 出力

ACC: Mod[AX,N]

与えられた問題を解くプログラムは以下のようになった.

00: CO EOR ACC, ACC

01: C9 EOR IX, IX

02: B5 ADD ACC, (80)

03: 80

04: A5 SUB ACC, (82)

05: 82

06: 32 BZP 04

07: 04

08: B5 ADD ACC, (82)

09: 82

OA: BA ADD IX, 1

0B: 01

OC: FD CMP IX, (B0)

0D: B0

0E: 3A BN 02

0F: 02

10: 0F HLT

#### プログラムの説明

このプログラムでは、Mod 演算が足し算に対して不変であることを利用する.すなわち、

$$s_0 = 0, s_{i+1} = \text{Mod}[s_i + x, n]$$

としたとき

$$Mod[ax, n] = s_a$$

を利用する.

よって、期待する出力である Mod[AX,N]を得るためには、 $s_i$ のiがAとなるまで

$$s_{i+1} = \operatorname{Mod}[s_i + x, n]$$

を計算していけば良い. このプログラムでは IX で $s_i$ のiをカウントし、ACC に $s_i$ を格納して計算を行っている. ここで、予習問題にて作成した  $\operatorname{Mod}[\mathbf{x},\mathbf{n}]$ を求めるプログラムを利用し、 $\operatorname{Mod}[s_i+x,n]$ を求めている.

#### 1.3 課題 02

**3** つの整数x, k, nに対し、 $Mod[x^k, n]$ を計算するプログラムを実装せよ.

このプログラムでは以下のような入出力と作業領域を想定する.

#### 入力

180: (X) 181: (K) 182: (N)

#### 作業領域

1B0: (W1)\*\*H (作業領域 1: 途中経過 A=Mod[X^p,N], 被乗数)

1C0: (W2)\*\*H (作業領域 2: X の乗算を実行した回数 p)

#### 出力

ACC: Mod[X^K, N]

与えられた問題を解くプログラムは以下のようになった.

00: 65 LD ACC, (80)

01: 80

02: 6A LD IX, 1

03: 01

04: 7D ST IX, (C0)

05: C0

06: 75 ST ACC, (B0)

07: B0

08: CO EOR ACC, ACC

09: C9 EOR IX, IX

0A: B5 ADD ACC, (80)

0B: 80

0C: A5 SUB ACC, (82)

0D: 82

0E: 32 BZP 0C

0F: 0C

10: B5 ADD ACC, (82)

11: 82

12: BA ADD IX, 1

13: 01

14: FD CMP IX, (B0)

15: B0

16: 3A BN 0A

17: 0A

18: 6D LD IX, (C0)

19: C0

1A: BA ADD IX, 1

1B: 01

1C: FD CMP IX, (81)

1D: 81

1E: 3A BN 04

1F: 04

20: 0F HLT

#### プログラムの説明

このプログラムでは、Mod 演算が乗算に対して不変であることを利用する.すなわち、

$$r_0 = 0, r_{i+1} = \operatorname{Mod}[r_i x, n]$$

としたとき

$$Mod[x^k, n] = r_k$$

を利用する.

よって、期待する出力である  $Mod[X^K,N]$ を得るためには、 $r_i$ のiがKとなるまで

$$r_{i+1} = \operatorname{Mod}[r_i x, n]$$

を計算していけば良い.

このプログラムにおいて、課題 01 において作成した  $\operatorname{Mod}[\operatorname{ax,n}]$ を利用し、 $r_{i+1} = \operatorname{Mod}[r_ix,n]$ を求めている. また、このプログラムでは  $\operatorname{IX}$ ,  $\operatorname{ACC}$  を  $\operatorname{Mod}[\operatorname{AX,N}]$ の計算を行う上で必要となるため、 $r_i$ のiは作業領域 1C0 に格納しておき、 $r_i$ は作業領域 1B0 に格納しておく. この作業領域 1C0 に格納しているiの値がKになるまで処理を繰り返すことで $r_k$ を求めることができる.

#### 1.4 課題 03

課題 02 をプログラム領域のアドレス 080H 以下に実装し、分岐命令 BA を使い、ルーチンとして 2 つの数値を連続して暗号化し、メモリに保存するプログラムを作成せよ.

このプログラムでは以下のような入出力と作業領域を想定する.

#### 入力

170: (D) 02H 0FH (データ) 181: (K) 05H (公開鍵) 182: (N) 5BH (共通鍵)

#### 作業領域

150: (LN)\*\*H (作業領域: 残り繰り返し回数)

180: (X)\*\*H (作業領域: 暗号化するデータの一時保存)

#### 出力

190: (EN) 20H 47H (暗号化データ)

与えられた問題を解くプログラムは以下のようになった.

```
00: 6A
        LD IX, 1
01: 01
02: 7D
        ST IX, (50)
03: 50
       LD ACC, (IX+70)
04: 67
05: 70
06: 75
       ST ACC, (80)
07: 80
08: 30
        BA 80
09: 80
0A: 6D
       LD IX, (50)
0B: 50
        ST ACC, (IX+90)
0C: 77
0D: 90
0E: AA
        SUB IX, 1
```

BZP 02

#### # Subroutine

80: 65 LD ACC, (80)

HLT

81: 80

0F: 01 10: 32

11: 02 12: 0F

82: 6A LD IX, 1

```
83: 01
84: 7D
          ST IX, (C0)
85: C0
86: 75
          ST ACC, (B0)
87: B0
88: C0
          EOR ACC, ACC
89: C9
          EOR IX, IX
8A: B5
          ADD ACC, (80)
8B: 80
          SUB ACC, (82)
8C: A5
8D: 82
8E: 32
          BZP 8C
8F: 8C
          ADD ACC, (82)
90: B5
91: 82
92: BA
          ADD IX, 1
93: 01
94: FD
          CMP IX, (B0)
95: B0
96: 3A
          BN 8A
97: 8A
98: 6D
          LD IX, (C0)
99: C0
9A: BA
          ADD IX, 1
9B: 01
9C: FD
          CMP IX, (81)
9D: 81
9E: 3A
          BN 84
9F: 84
A0: 30
          BA OA
A1: 0A
```

#### プログラムの説明

課題 02 で作成した 000H からのプログラム領域に格納したプログラムを 080H 以下に格納し、サブルーチンとして実装しておく. これにより、適切なデータ領域(180H)に引数が与えられれば、その引数(180H に格納されたデータ)を暗号化するような関数として動作する. この関数を 2 回呼び出すことによって、データ領域の連続した値(170H, 171H)を暗号化して、連続したデータ領域(190H, 191H)に出力することができる.

このプログラムにおいてまず、IXに1を格納し、171H(170H+IX)のデータから読みこみ、180H 領域に引数としてセットし、関数を呼び出し、1つ目のデータを暗号化し 191H(190H+IX)に格納する.その後、IX の値をデクリメントし、170H(170H+IX)のデータに対しても同様の処理を行うことで、暗号化したデータを 190H(190H+IX)に格納する.

## 第2章 考察

## 参考文献