

TR-A-0008

U n i x の セ キ ュ リ テ ィ に  
関する考察

城 和貴

Kazuki Joe

1987.6.22

A T R 視 聴 覚 機 構 研 究 所

## 目次

序章	Unixのセキュリティ	1
第1章	Unixの暗号生成ルーチン	2
第2章	cryptの解析	6
第3章	パスワード解読ルーチンの可能性	20

補足、参考文献

謝辞

## 序章 Unixのセキュリティ

Unixにログインするためにはアカウントとパスワードが必要なことは言うまでもないが、このパスワードはどれくらい安全なのであろうか？  
辞書順に、しらみ潰しにパスワードを入力して、任意のアカウントのパスワードを手に入れる確率はどれくらいあるのだろうか？  
或は、パスワード・ファイルのデータをもとに、システムが破られる危険性はどれくらいあるのだろうか？

このような、システム管理者なら誰でも一度は考える疑問に答えるべく、Unixのパスワード生成ルーチンの解析と、パスワード解読ルーチンの可能性について調べてみた。

## 第 1 章 U n i x の暗号生成ルーチン

U n i x には `crypt` という暗号生成のためのシステム・ルーチンがあり、`passwd` コマンド等でパスワードの作成、変更を行うときには、このルーチンが使われている。

このルーチンは2つの引数を持ち、(1つがパスワード、他方は `s a l t` と呼ばれる2バイトの文字列で、`passwd` コマンドによりランダムに決定される) 印字可能な13文字の暗号を出力する。

このルーチンを利用して、パスワードをしらみ潰しに探すと、任意のアカウントのパスワードを探り当てるのにどれくらいCPUを消費するだろうか？

概算するためには `crypt` の1回あたりのCPUタイムが必要であるので、次のようなプログラムでCPUタイムを測定してみた。

```
/*
*****
*/
/*      crypt_bench.c                */
/*      crypt benchmark test program */
/*      By K.Joe                      */
/*      % cc -p crypt_bench.c         */
/*      % prof                         */
*****
#include <stdio.h>
main()
{
    int    count;
    for (count=0;count<100;count++)
        crypt("abcdefgh","XY");
}
```

結果は次のとおりである。( `a t r - h r` にて実行)

%time	cumsecs	#call	ms/call	name
97.4	30.02	2500	12.01	_encrypt
2.6	30.82	100	8.01	_crypt
0.1	30.84			_monstartup
0.0	30.84	1	0.00	_main
0.0	30.84	1	0.00	_profil

つまり、1回の `crypt` に約 0.3 秒かかっている。  
今、仮に探したいパスワードが英小文字 8 文字からなるとすると、これを辞書順でしらみ潰しに  
探すのに要する時間は、

$$26^8 * 0.3 \text{ (秒)} = 60424 \text{ (年)}$$

どうやら現在より数億倍速いコンピュータができるまでは安全のようだ。  
(もっとも、そのころまで `Unix` は使われていないだろうが....)  
もちろん、プログラムの高速化もできるかもしれないが、パスワードには数字、英大文字も使  
えることを考えると、現在の段階ではスーパー・コンピュータを数十台使わなければ不可能と考  
えるべきだろう。

参考までに、`crypt` を使ったサンプル・プログラムをいくつか上げておく。

```
/*
 *      simulate_passwd.c
 *
 *      This program requires the encryption string in /etc/passwd
 *      and ask you for passwd until you type correctt one
 *
 *
 *                      By K.Joe
 */

#include <stdio.h>
main()
(
    char user_passwd[20], encrypt_passwd[20], salt[3];
    printf("Input Encrypt :");
    gets(encrypt_passwd);
    salt[0] = encrypt_passwd[0];
    salt[1] = encrypt_passwd[1];
    salt[2] = 0;
    while (1)
    (
        printf("%nInput passwd :");
        gets(user_passwd);
        if (strcmp(encrypt_passwd, crypt(user_passwd, salt)) == 0)
        (
            printf("%nCongratulation !!!%n");
            printf("You Hacked this passwd%rn");
            printf("Passwd : %s%rn", user_passwd);
            break;
        )
        printf("Sorry...");
    )
)
```

```

/*****
/*      find_passwd.c                                */
/*****
/*      This program search ALL posible passwd by dictionary order.*/
/*      Never run This program, because this program will run for */
/*      longer years than human beings...                          */
/*                                                                */
/*                                By K.Joe                        */
/*****
#include <stdio.h>
main()
{
    char user_passwd[10],encrypt_passwd[20],
        input_passwd[10],input_encrypt[20],
        salt_member[64],tmp,salt[3];
    int first,second;
    int salt_mem_index=0;

    printf("Input Encrypted Passwd :");
    gets(input_encrypt);

    salt[0] = input_encrypt[0];
    salt[1] = input_encrypt[1];
    salt[2] = 0;

    for(user_passwd[0] = 'a'; user_passwd[0] <= 'z';
        user_passwd[0]++)
    {
        user_passwd[1] = 0;
        if (strcmp(input_encrypt, crypt(user_passwd,salt)) == 0)
        {
            printf("\nFound Passwd .... %s\n",user_passwd);
            exit();
        }
        for(user_passwd[1] = 'a'; user_passwd[1] <= 'z';
            user_passwd[1]++)
        {
            user_passwd[2] = 0;
            if (strcmp(input_encrypt, crypt(user_passwd,salt)) == 0)
            {
                printf("\nFound Passwd .... %s\n",user_passwd);
                exit();
            }
            for(user_passwd[2] = 'a'; user_passwd[2] <= 'z';
                user_passwd[2]++)
            {
                user_passwd[3] = 0;
                if (strcmp(input_encrypt, crypt(user_passwd,salt)) == 0)
                {
                    printf("\nFound Passwd .... %s\n",user_passwd);
                    exit();
                }
            }
        }
    }
}

```

```

for(user_passwd[3] = 'a'; user_passwd[3] <= 'z';
    user_passwd[3]++)
(
    user_passwd[4] = 0;
    if (strcmp(input_encrypt, crypt(user_passwd, salt)) == 0)
    {
        printf("\nFound Passwd .... %s\n", user_passwd);
        exit();
    }
    for(user_passwd[4] = 'a'; user_passwd[4] <= 'z';
        user_passwd[4]++)
    {
        user_passwd[5] = 0;
        if (strcmp(input_encrypt,
            crypt(user_passwd, salt)) == 0)
        {
            printf("\nFound Passwd .... %s\n",
                user_passwd);
            exit();
        }
        for(user_passwd[5] = 'a'; user_passwd[5] <= 'z';
            user_passwd[5]++)
        {
            user_passwd[6] = 0;
            if (strcmp(input_encrypt,
                crypt(user_passwd, salt)) == 0)
            {
                printf("\nFound Passwd .... %s\n",
                    user_passwd);
                exit();
            }
            for(user_passwd[6] = 'a';
                user_passwd[6] <= 'z';
                user_passwd[6]++)
            {
                user_passwd[7] = 0;
                if (strcmp(input_encrypt,
                    crypt(user_passwd, salt)) == 0)
                {
                    printf("\nFound Passwd .... %s\n",
                        user_passwd);
                    exit();
                }
                for(user_passwd[7] = 'a';
                    user_passwd[7] <= 'z';
                    user_passwd[7]++)
                {
                    user_passwd[8] = 0;
                    if (strcmp(input_encrypt,
                        crypt(user_passwd, salt)) == 0)
                    {
                        printf("\nFound Passwd .... %s\n",
                            user_passwd);
                        exit();
                    }
                }
            }
        }
    }
}

```

)))))))))

## 第2章 c r y p t の解析

このように暗号解読に膨大な計算量を必要とする `c r y p t` のアルゴリズムはどのようになっているのだろうか？

一般に `U n i x` の `c r y p t` は `D E S` を使っていることは知られているが、詳細な資料が見当たらないので解析してみることにした。

`a d b` (`U n i x` の機械語のためのデバッガ) を使って逆アセンブルした結果を次に上げる。

(`V A X / U l t r i x` にて逆アセンブル)

```
_encrypt:      e00
76:            subl2   $4,sp
79:            clrf    r10
7b:            movl   4(ap),r0
7f:            cvtbl  mcount+34(r10),r1
87:            decl   r1
89:            movb   (r0)(r1),1118(r10)
92:            aoblss $40,r10,7b
9a:            clrf   ffffffff(fp)
9d:            clrf   r10
9f:            movb   1138(r10),1158(r10)
ac:            aoblss $20,r10,9f
b0:            clrf   r10
b2:            cvtbl  10e8(r10),r0
ba:            mull3  $30,fffffff(fp),r1
bf:            addl2  $_errno+3c,r1
c6:            cvtbl  1137(r0),r0
ce:            cvtbl  (r1)(r10),r1
d2:            xorl2  r1,r0
d5:            cvtlb  r0,1198(r10)
dd:            aoblss $30,r10,b2
e1:            clrf   r10
e3:            mull3  $6,r10,r11
e7:            cvtbl  119d(r11),r0
ef:            ashl   $6,r10,r1
f3:            addl2  $964,r1
fa:            cvtbl  1198(r11),r2
_encrypt+8e:   ashl   $5,r2,r2
_encrypt+92:   cvtbl  1199(r11),r3
_encrypt+9a:   ashl   $3,r3,r3
```



```

_encrypt+9e:  addl2  r3,r2
_encrypt+a1:  cvtbl  119a(r11),r3
_encrypt+a9:  ashl   $2,r3,r3
_encrypt+ad:  addl2  r3,r2
_encrypt+b0:  cvtbl  119b(r11),r3
_encrypt+b8:  addl2  r3,r3
_encrypt+bb:  addl2  r3,r2
_encrypt+be:  cvtbl  119c(r11),r3
_encrypt+c6:  ashl   $0,r3,r3
_encrypt+ca:  addl2  r3,r2
_encrypt+cd:  addl2  r2,r1
_encrypt+d0:  ashl   $4,r0,r0
_encrypt+d4:  cvtbl  (r1)(r0),r9
_encrypt+d8:  ashl   $2,r10,r0
_encrypt+dc:  movl   r0,r11
_encrypt+df:  extzv  $3,$1,r9,r0
_encrypt+e4:  cvtlb  r0,1178(r11)
_encrypt+ec:  extzv  $2,$1,r9,r0
_encrypt+f1:  cvtlb  r0,1179(r11)
_encrypt+f9:  extzv  $1,$1,r9,r0
_encrypt+fe:  cvtlb  r0,117a(r11)
17a:         ashl   $0,r9,r0
17e:         bicl2  $ffffffe,r0
185:         cvtlb  r0,117b(r11)
18d:         incl   r10
18f:         cmpl   r10,$8
192:         bgeq   197
194:         brw    e3
197:         clrf   r10
199:         cvtbl  b64(r10),r0
1a1:         cvtbl  1177(r0),r0
1a9:         cvtbl  1118(r10),r1
1b1:         xorl2  r1,r0
1b4:         cvtlb  r0,1138(r10)
1bc:         aoblss $20,r10,199
1c0:         clrf   r10
1c2:         movb  1158(r10),1118(r10)
1cf:         aoblss $20,r10,1c2
1d3:         incl   fffffffc(fp)
1d6:         cmpl   fffffffc(fp),$10
1da:         bgeq   1df
1dc:         brw    9d
1df:         clrf   r10
1e1:         cvtbl  1118(r10),r11
1e9:         movb  1138(r10),1118(r10)

```

```

1f6:      cvtlb   r11,1138(r10)
1fe:      aoblss  $20,r10,1e1
202:      clrf    r10
204:      cvtbl   mcount+74(r10),r0
20c:      movb    1117(r0),*4(ap)(r10)
216:      aoblss  $40,r10,204
21e:      ret
21f:      halt

_crypt:
_crypt:      f00
_crypt+2:    subl2   $8,sp
_crypt+5:    clrf    r11
_crypt+7:    clrb    11c8(r11)
_crypt+e:    aoblss  $42,r11,_crypt+7
_crypt+16:   clrf    r11
_crypt+18:   brb     _crypt+4d
_crypt+1a:   cmpl   r11,$40
_crypt+21:   bgeq   _crypt+53
_crypt+23:   clrf    r10
_crypt+25:   subl3   r10,$6,r0
_crypt+29:   mnegl   r0,r0
_crypt+2c:   ashl   r0,r9,r0
_crypt+30:   bicl2   $ffffffe,r0
_crypt+37:   cvtlb   r0,11c8(r11)
_crypt+3f:   incl   r10
_crypt+41:   incl   r11
_crypt+43:   cmpl   r10,$7
_crypt+46:   blss   _crypt+25
_crypt+48:   incl   r11
_crypt+4a:   incl   4(ap)
_crypt+4d:   cvtbl   *4(ap),r9
_crypt+51:   bneq   _crypt+1a
_crypt+53:   clrf    r11
_crypt+55:   cvtbl   mcount+b4(r11),r0
_crypt+5d:   movb    11c7(r0),_errno+4(r11)
_crypt+6a:   cvtbl   mcount+d0(r11),r0
_crypt+72:   movb    11c7(r0),_errno+20(r11)
_crypt+7f:   aoblss  $1c,r11,_crypt+55
_crypt+83:   clrf    r11
_crypt+85:   clrf    r8
_crypt+87:   brb     _crypt+d1
_crypt+89:   cvtbl   _errno+4,ffffffc(fp)
_crypt+91:   clrf    r10
_crypt+93:   movb    _errno+5(r10),_errno+4(r10)
_crypt+a0:   aoblss  $1b,r10,_crypt+93

```

```

_crypt+a4:    cvtlb    ffffffff(fp),_errno+1f
_crypt+ac:    cvtbl    _errno+20,fffffff(fp)
_crypt+b4:    clrf     r10
_crypt+b6:    movb     _errno+21(r10),_errno+20(r10)
_crypt+c3:    aoblss   $1b,r10,_crypt+b6
_crypt+c7:    cvtlb    ffffffff(fp),_errno+3b
_crypt+cf:    incl     r8
_crypt+d1:    movl     r8,r0
_crypt+d4:    cvtbl    mcount+ec(r11),r1
_crypt+dc:    cmpl     r0,r1
_crypt+df:    blss     _crypt+89
_crypt+e1:    clrf     r10
_crypt+e3:    cvtbl    mcount+fc(r10),r0
_crypt+eb:    mull3   $30,r11,r1
_crypt+ef:    addl2   $_errno+3c,r1
_crypt+f6:    movb     _errno+3(r0),(r1)(r10)
31f:         cvtbl    91c(r10),r0
327:         mull3   $30,r11,r1
32b:         addl2   $_errno+3c,r1
332:         addl2   r10,r1
335:         movb     _errno+3(r0),18(r1)
33e:         incl     r10
340:         cmpl     r10,$18
343:         blss     _crypt+e3
345:         incl     r11
347:         cmpl     r11,$10
34a:         bgeq    34f
34c:         brw     _crypt+85
34f:         clrf     r11
351:         clrb    11c8(r11)
358:         aoblss  $42,r11,351
360:         clrf     r11
362:         movb     934(r11),10e8(r11)
36f:         aoblss  $30,r11,362
373:         clrf     r11
375:         cvtbl    *8(ap),r9
379:         incl     8(ap)
37c:         cvtlb    r9,120c(r11)
384:         cmpl     r9,$5a
38b:         bleq    390
38d:         subl2   $6,r9
390:         cmpl     r9,$39
393:         bleq    398
395:         subl2   $7,r9
398:         subl2   $2e,r9

```

```

39b:      clrf    r10
39d:      mnegl   r10,r0
3a0:      ashl    r0,r9,r0
3a4:      blbc    r0,3e2
3a7:      mull3   $6,r11,r0
3ab:      addl2   r10,r0
3ae:      cvtbl   10e8(r0),ffffff8(fp)
3b7:      mull3   $6,r11,r0
3bb:      addl2   r10,r0
3be:      mull3   $6,r11,r1
3c2:      addl2   r10,r1
3c5:      movb    1100(r0),10e8(r1)
3d2:      mull3   $6,r11,r0
3d6:      addl2   r10,r0
3d9:      cvtlb   ffffffff8(fp),1100(r0)
3e2:      incl    r10
3e4:      cmpl    r10,$6
3e7:      blss    39d
3e9:      incl    r11
3eb:      cmpl    r11,$2
3ee:      blss    375
3f0:      clrf    r11
3f2:      pushl   $0
3f4:      pushaf  11c8
3fa:      calls   $2,_encrypt
401:      aoblss  $19,r11,3f2
405:      clrf    r11
407:      clrf    r9
409:      clrf    r10
40b:      ashl    $1,r9,r9
40f:      mull3   $6,r11,r0
413:      addl2   r10,r0
416:      cvtbl   11c8(r0),r0
41e:      bisl2   r0,r9
421:      aoblss  $6,r10,40b
425:      addl2   $2e,r9
428:      cmpl    r9,$39
42b:      bleq    430
42d:      addl2   $7,r9
430:      cmpl    r9,$5a
437:      bleq    43c
439:      addl2   $6,r9
43c:      cvtlb   r9,120e(r11)
444:      incl    r11
446:      cmpl    r11,$b

```

```
449:      blss    407
44b:      clrb   120e(r11)
452:      tstb   120d
458:      bneq   465
45a:      movb   120c,120d
465:      movaf  120c,r0
46c:      ret
```

もちろん、この部分以外にもデータ・テーブルがあることは言うまでもない。

アセンブラではアルゴリズムを理解しにくいのでC言語にコンバージョンを行った。

以下がそのプログラム及びデータ・テーブルである。

```

/*****
/*      crypt.c
/*****
/*      This program does same work as unix/crypt
/*      with easy to understand for person!
/*
/*
/*      By K.Joe
/*****

#include <stdio.h>
#include "crypt.h"

main()
{
char   passwd[10],salt[3];
char   *crypt();

    while (1)
    {
        printf("\nInput Passwd :");
        gets(passwd);
        printf("\nInput Salt :");
        gets(salt);
        crypt(passwd,salt);
        printf("\nCrypt is : %s\n",result_pass);
    }
}

char *crypt(passwd,salt)
char passwd[],salt[];
{
int    i,j,k;

/*入力されたパスワードの8文字をそれぞれ6、5、4、3、2、1、0*/
/*ビットの順番で配列pdataにストア
i = -1;
while ((++i < 64)&&(k = passwd[i/8]))
    for (j = 0; j <7; j++)
        pdata[i++] = (k << (j-6)) & 1;

/*鍵の作成*/

```

```

/*選択転置*/
for(i=0;i<0x1c;i++)
{
    CO[i] = pdata[PC1a[i]-1];
    DO[i] = pdata[PC1b[i]-1];
}

for (i=0;i<16;i++)
{
    for(j=0;j<LS[i];j++)
    (
        rotation(CO,28,1);/*シフト*/
        rotation(DO,28,1);
    )
    for (j=0;j<0x18;j++)
    (
        k = PC2a[j]; /*選択転置*/
        ((char *)((int)KA + i*48))[j] =
            (k <= 28) ? CO[k-1] : DO[k-28-1];
        k = PC2b[j];
        ((char *)((int)KA + i*48 + j))[0x18] =
            (k <= 28) ? CO[k-1] : DO[k-28-1];
    )
} /*16個の鍵ができる*/

for (i=0;i<0x42;i++)
    pdata[i] = 0;

for (i=0;i<0x30;i++)
    Esub[i] = E[i];

for (i=0;i<2;i++) /*saltにより拡大転置を変更*/
{
    salt_key[i] = k = salt[i];
    if (k > 0x5a)
        k -= 6;
    if (k > 0x39)
        k -= 7;
    k -= 0x2e;
    for (j=0;j<6;j++)
        if ((k >> j) & 1)
            swap(&Esub[6*i+j],&Esub[6*i+j+24]);
}

for (i= 0;i<0x19;i++)
    encrypt(0,pdata);/*DESのアルゴリズムによる*/
/*暗号生成を25回繰り返す */

for (i=0;i<0xb;i++) /*印字可能に変換*/
{
    k = 0;
    for (j=0;j<6;j++)

```

```

        k = pdata[6*i+j] | (k <<= 1);
    k += 0x2e;
    if (k > 0x39)
        k += 7;
    if (k > 0x5a)
        k += 6;
    cdata[i] = k;
}
cdata[i] = 0;

if (salt_key[1] == 0)
    salt_key[1] = salt_key[0];
strcpy(result_pass,salt_key);
strcat(result_pass,cdata);
return result_pass;
}

```

```

encrypt(a,block)      /*DESのアルゴリズム*/
int    a;
char   block[];
{
    int    i,j,k,m;
    char   LORO[0x40],LRsub[0x20],W1[0x20],
           W2[0x30];

    for (i=0;i<64;i++) /*初期転置*/
        LORO[i] = block[ IP[i]-1 ];

    /*16個の鍵により転置と換字を繰り返す*/
    for (m=0;m<16;m++)
    {
        for (i=0;i<32;i++)
            LRsub[i] = LORO[32+i];
        /*修正された拡大転置を用いていることに注意*/
        for (i=0;i<0x30;i++)
            W2[i] = LORO[Esub[i]+32-1]
                ^ (((char *)(((int)KA) + 48 * m))[i]);
        for (i=0;i<8;i++)
        {
            k = S[
                W2[6*i+4]
                + W2[6*i+3] * beki2(1)
                + W2[6*i+2] * beki2(2)
                + W2[6*i+1] * beki2(3)
                + W2[6*i+5] * beki2(4)
                + W2[6*i]   * beki2(5)
                + i         * beki2(6) ];
            for (j=0;j<4;j++)

```



```

        if (k & beki2(3-j))
            W1[i*4+j] = 1;
        else    W1[i*4+j] = 0;
    }
    for (i = 0; i<32; i++)
        LORO[i+0x20] = W1[P[i]-1] ^ LORO[i];

    for (i=0; i<32; i++)
        LORO[i] = LRsub[i];
}

for (i=0; i<32; i++)
    swap(&LORO[i], &LORO[i+32]);

for (i=0; i<64; i++)    /*逆初期転置*/
    block[i] = LORO[IPD[i]-1];
}

```

```

rotation(array, dim, direction)
char    array[];
int     dim, direction;
{
    int    i;
    char   tmp;

    if (direction == 1)
    {
        tmp = array[0];
        for (i=0; i<dim-1; i++)
            array[i] = array[i+1];
        array[dim-1] = tmp;
    }
    else if (direction == -1)
    {
        tmp = array[dim-1];
        for (i=(dim-1); i>0; i--)
            array[i] = array[i-1];
        array[0] = tmp;
    }
}

```

```

swap (a,b)
char  *a,*b;
{
    char  c;

```

```

    c = *a;
    *a = *b;
    *b = c;
}

beki2(n)
{
    return (n == 0)? 1 : 2*beki2(n-1);
}

```

```

/*****
/*      Crypt.h      */
*****/

```

```

char    result_pass[14],
        Esub[0x30],
        pdata[0x42], salt_key[2], cdata[0xb], CO[0x1c], DO[0x1c],
        KA[768], /*鍵*/
        IP[0x40] /*初期転置規約*/
= {072,062,052,042,032,022,012,02,074,064,054,044,034,024,014,04,076,066,056,046,036,
026,016,06,0100,070,060,050,040,030,020,010,071,061,051,041,031,021,011,01,073,063,
053,043,033,023,013,03,075,065,055,045,035,025,015,05,077,067,057,047,037,027,017,07
},
        IPD[0x40] /*最終転置規約*/
= {050,010,060,020,070,030,0100,040,047,07,057,017,067,027,077,037,046,06,056,016,066
,026,076,036,045,05,055,015,065,025,075,035,044,04,054,014,064,024,074,034,043,03,053
,013,063,023,073,033,042,02,052,012,062,022,072,032,041,01,051,011,061,021,071,031
},
        PC1a[0x1c] /*選択転置規約*/
= {071,061,051,041,031,021,011,01,072,062,052,042,032,022,012,02,
073,063,053,043,033,023,013,03,074,064,054,044
},
        PC1b[0x1c]
= {077,067,057,047,037,027,017,07,076,066,056,046,036,026,016,06,
075,065,055,045,035,025,015,05,034,024,014,04
},
        LS[0x10] /*シフト数*/
= {01,01,02,02,02,02,02,02,01,02,02,02,02,02,02,01
},
        PC2a[0x18]
= {016,021,013,030,01,05,03,034,017,06,025,012,027,023,014,04,
032,010,020,07,033,024,015,02
},
        PC2b[0x18]

```

```

= {051,064,037,045,057,067,036,050,063,055,041,060,054,061,047,070,
  042,065,056,052,062,044,035,040
  },
  E{0x30}/*拡大転置規約*/
= {040,01,02,03,04,05,04,05,06,07,010,011,010,011,012,013,014,015,014,015,016,017,020
  ,021,020,021,022,023,024,025,024,025,026,027,030,031,030,031,032,033,034,035,034,035,
  036,037,040,01
  },
  S{0x200} = ( /*選択関数規約*/
016,004,015,001,002,017,013,010,003,012,006,014,005,011,000,007,000,017,007,004,016,0
02,015,001,012,006,014,013,011,005,003,010,004,001,016,010,015,006,002,013,017,014,01
1,007,003,012,005,000,017,014,010,002,004,011,001,007,005,013,003,016,012,000,006,015
,017,001,010,016,006,013,003,004,011,007,002,015,014,000,005,012,003,015,004,007,017,
002,010,016,014,000,001,012,006,011,013,005,000,016,007,013,012,004,015,001,005,010,0
14,006,011,003,002,017,015,010,012,001,003,017,004,002,013,006,007,014,000,005,016,01
1,012,000,011,016,006,003,017,005,001,015,014,007,013,004,002,010,015,007,000,011,003
,004,006,012,002,010,005,016,014,013,017,001,015,006,004,011,010,017,003,000,013,001,
002,014,005,012,016,007,001,012,015,000,006,011,010,007,004,017,016,003,
013,005,002,014,007,015,016,003,000,006,011,012,001,002,010,005,013,014,004,017,015,0
10,013,005,006,017,000,003,004,007,002,014,001,012,016,011,012,006,011,000,014,013,00
7,015,017,001,003,016,005,002,010,004,003,017,000,006,012,001,015,010,011,004,005,013
,014,007,002,016,002,014,004,001,007,012,013,006,010,005,003,017,015,000,016,011,016,
013,002,014,004,007,015,001,005,000,017,012,003,011,010,006,004,002,001,013,012,015,0
07,010,017,011,014,005,006,003,000,016,013,010,014,007,001,016,002,015,006,017,000,01
1,012,004,005,003,014,001,012,017,011,002,006,010,000,015,003,004,016,007,005,013,012
,017,004,002,007,014,011,005,006,001,015,016,000,013,003,010,011,016,017,005,002,010,
014,003,007,000,004,012,001,015,013,006,004,003,002,014,011,005,017,012,013,016,001,0
07,006,000,010,015,004,013,002,016,017,000,010,015,003,014,011,007,005,012,006,001,01
5,000,013,007,004,011,001,012,016,003,005,014,002,017,010,006,001,004,013,015,014,003
,007,016,012,017,006,010,000,005,011,002,006,013,015,010,001,004,012,007,011,005,000,
017,016,002,003,014,015,002,010,004,006,017,013,001,012,011,003,016,005,000,014,007,0
01,017,015,010,012,003,007,004,014,005,006,013,000,016,011,002,007,013,004,001,011,01
4,016,002,000,006,012,015,017,003,005,010,002,001,016,007,004,012,010,015,017,014,011
,000,003,005,006,013
  ),
  P{0x20} /*出力転置規約*/
={ 020,007,024,025,035,014,034,021,001,017,027,032,005,022,037,012,002,010,030,016,0
40,033,003,011,023,015,036,006,026,013,004,031 };

```

cryptがDESアルゴリズムを用いていることは明かである。DES (Data Encryption Standard) アルゴリズムは米国において標準化された暗号規格の一つで、1ブロック64ビットの通信文を64ビットの鍵を用いることにより(正確には56ビットの鍵と8ビットのパリティ)暗号文を作成したりその復元を行ったりするものである。通常、ハード・ウェアで使われることが多く、ソフト・ウェアでインプリメントすると、その計算量の多さ故に生成・解読に時間がかかることが知られている。DESのアルゴリズムの詳細についてはここでは述べない。

さて、cryptのアルゴリズムだが、面白いことにcryptでは原文を使わない。あたかも原文であるかのように思えるパスワードは、実は鍵として使われているのだ。(ここにUnixのパスワードは最初の8文字しか有効でない理由がある。8文字=64ビット)原文は64ビットの0として与えられる。DESでは、このような場合にも64ビットの暗号文を出力するように作成されている。cryptはこの暗号文を原文と見なしてさらに暗号文を生成する。この操作が25回繰り返され、目的の暗号文が作られる。では、もう1つのcryptの引数であるsaltは何をするのだろうか?DESの暗号生成・復元がハード・ウェアでインプリメントされていることを思いだして欲しい。DESのままではこのようなハード・ウェアを利用することによりパスワードが破られてしまうかも知れないのだ。DESのアルゴリズムの中心をなすのは原文64ビットを2つに分け、それぞれの32ビットに対し拡大転置をほどこし48ビットに拡張してから鍵の48ビットとXORをとって選択関数を使用するところであるが、cryptでは、この拡大転置規約にsaltを使って変更を行っている。次に示すように、saltの値に従って拡大転置の列の前半と後半とで交換を行っている。

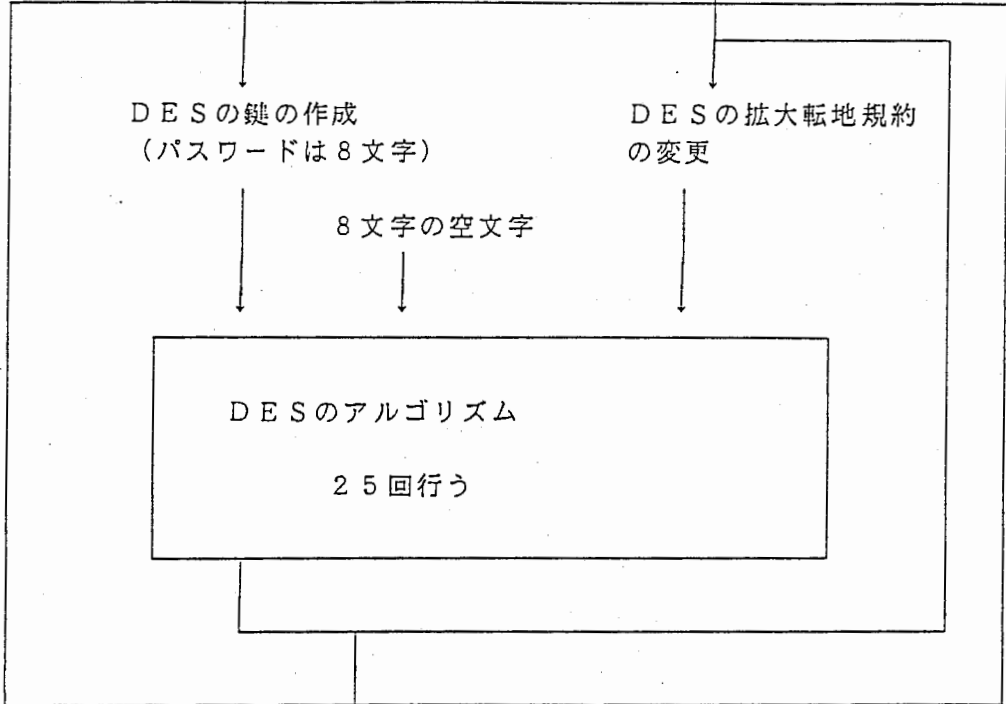
```
for (i=0;i<2;i++) /*saltにより拡大転置を変更*/
(
    salt_key[i] = k = salt[i];
    if (k > 0x5a)
        k -= 6;
    if (k > 0x39)
        k -= 7;
    k -= 0x2e;
    for (j=0;j<6;j++)
        if ((k >> j) & 1)
            swap(&Esub[6*i+j],&Esub[6*i+j+24]);
```

このようにして作られた暗号文11文字(64ビットを6ビットずつ取ってきて1文字としている)にsaltをあわせた13文字をcryptは返す。以上がcryptのアルゴリズムである。

cryptの構造

パスワード

salt



暗号出力

### 第3章 パスワード解読ルーチンの可能性

cryptの全容が明らかになったところで、次にパスワード解読ルーチンの可能性について考察してみよう。

Unixのパスワード解読ルーチンとは以下のことを行うルーチンである。

『 /etc/passwdのパスワード・フィールドの暗号から元のパスワードを復元する。』

ここで注意することは、パスワード・フィールドの先頭2文字はsaltになっていることだ。言い換えれば次のようになる。

『 パスワード・フィールドの先頭2文字をsaltと考え、残り11文字を暗号として、原文が空文字(0が64ビット続く)であるようなDESの鍵を見つける。』

これは即ちDES破りの特殊なケースに等価である。なぜなら、crypt中の変更された拡大転置規約はsaltが分かれば一意に定まるからだ。

DES破りについてはM. E. Hellman等により各種の問題点が指摘されているが、依然として高性能の平行・プロセッサが開発されなければ計算安全性が保証されているようである。

DESの鍵とは64ビットの列とそれを15通りにシフトした計16の配列からなっているが、このシフトの方法は一意であるから最後の1つが決定すればもとの鍵も決定する。

```
for (m=0;m<16;m++)
{
  for (i=0;i<32;i++)
    LRsub[i] = LORO[32+i];
  for (i=0;i<0x30;i++) (E)
    W2[i] = LORO[Esub[i]+32-1] ^ ((char *)(((int)KA) + 48 * m))[i];
  for (i=0;i<8;i++)
    { k = S[ W2[6*i+4] + W2[6*i+3]*beki2(1) + W2[6*i+2]*beki2(2) +W2[6*i+1]*beki2(3)
      + W2[6*i+5]*beki2(4) + W2[6*i]*beki2(5)+ i*beki2(6) ]; (D)
      for (j=0;j<4;j++) (C)
        if (k & beki2(3-j))
          W1[i*4+j] = 1;
        else W1[i*4+j] = 0;
    }
  for (i = 0;i<32;i++)
    LORO[i+0x20] = W1[P[i]-1] ^ LORO[i]; (B)

  for (i=0;i<32;i++)
    LORO[i] = LRsub[i]; (A)
}
```

このプログラムにおいて最後の鍵は  $((\text{char} *) (\text{int}) \text{KA} + 48 * 15) [i]$  ( $0 \leq i < 16$ ) に相当する。  
それではプログラムを逆に追ってみよう。

まず、(A)において、暗号は LORO にもとまっているので、LRsub は決定する。

次に、(B)において LORO の後半 32 要素はもとまっているが LORO の前半 32 要素は (A) で置き変わる前の値であるから一意に決まらない。即ち、要素数 32 の配列 W1 は各要素が 0 または 1 の値となる。即ち、 $2^{32}$  とおりの W1 が考えられる。

さらにこの W1 を用いて (C) で K が一意に決定される。

(D) においては、この K に対して、選択関数 S の逆関数をほどこした値の各ビットに対応して W2 がもとまる。しかしながら、この S は多値関数であり、逆関数として使うと 8 とおりの値が出てくる。(ここが DES の中核をなすところである)

W2 をすべてもとめるためにはこの操作を 8 回繰り返さなければならないので、結局考えられる場合の数は  $2^{32} * 8^8 = 2^{56}$  となる。

(E) では、このようにしてもとまった W2 と LORO から目的の鍵が一意に算出される。

つまり、第 16 番目の鍵を算出するには  $2^{56}$  の可能性をすべて調べなければならないことになる。

(この  $2^{56}$  は DES のもとの鍵 64 ビットからパリティの 8 ビットを引いた 56 ビットの表しうるパターンと一致する。)

従って、crypt の逆関数を作ることは実際上不可能である。

## 補足

本資料ではUnixのcryptルーチンの解析とその逆関数の可能性について述べているが、単にシステムを破ることのみを目的とするだけならば、いろいろな方法がある。

暗号生成のルーチンがいくらよくできていても肝心のパスワード自体が安直な物であれば、これだけ安全なはずのcryptは意味をなさないのだから....

## 参考文献

Vax/Ultrix Manual

## 謝辞

有益な御討論をして頂いたATR視聴覚機構研究所の諸氏に感謝致します。