

# bcrypt

bcrypt の特徴、  
何故が分かるか？

を実装してみた。

- ・ 72 文字までしかハッシュ化できない
- ・ 「暗号化」処理がボトルネックで重い
- ・ 入力した文字列を暗号化しているわけではない



# bcrypt

を実装してみた。

- ・ 72 文字までしかハッシュ化できない
- ・ 「暗号化」処理がボトルネックで重い
- ・ 入力した文字列を暗号化しているわけではない

# bcrypt とは？

## 暗号的ハッシュ関数



# bcrypt とは？

bcrypt はパスワードハッシュ関数ともよく言われる

暗号学的ハッシュ関数



# bcrypt の特徴

- ・ ソルトが必須（同じパスワードでも異なる値になる）
- ・ 計算負荷を調整できる
- ・ 72bytes までしかハッシュ化できない
- ・ 入力：バージョン、コスト、ソルト、パスワード
- ・ 出力：バージョン、コスト、ソルト、ハッシュ値

## A Future-Adaptable Password Scheme

Niels Provos and David Mazières  
{provos,dm}@openbsd.org  
The OpenBSD Project



# bcrypt の特徴

\$2a\$10\$N9qo8uLOickgx2ZMRZoMyeljZAgcfl7p92ldGxad68LJZdL17lhWy

バージョン

計算負荷

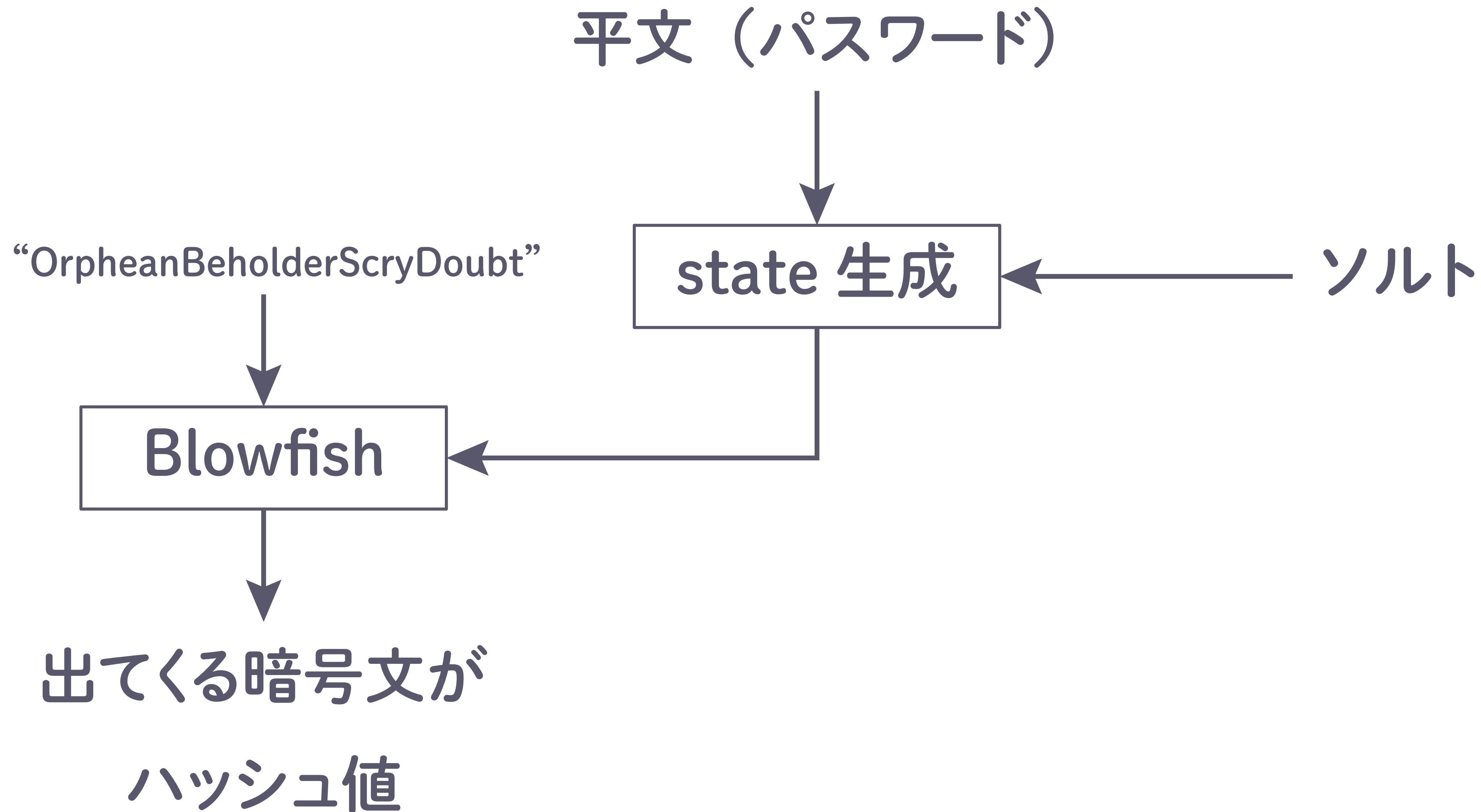
(cost)

ソルト

(同じ文字列でも違う  
ハッシュ値にしてくれる)

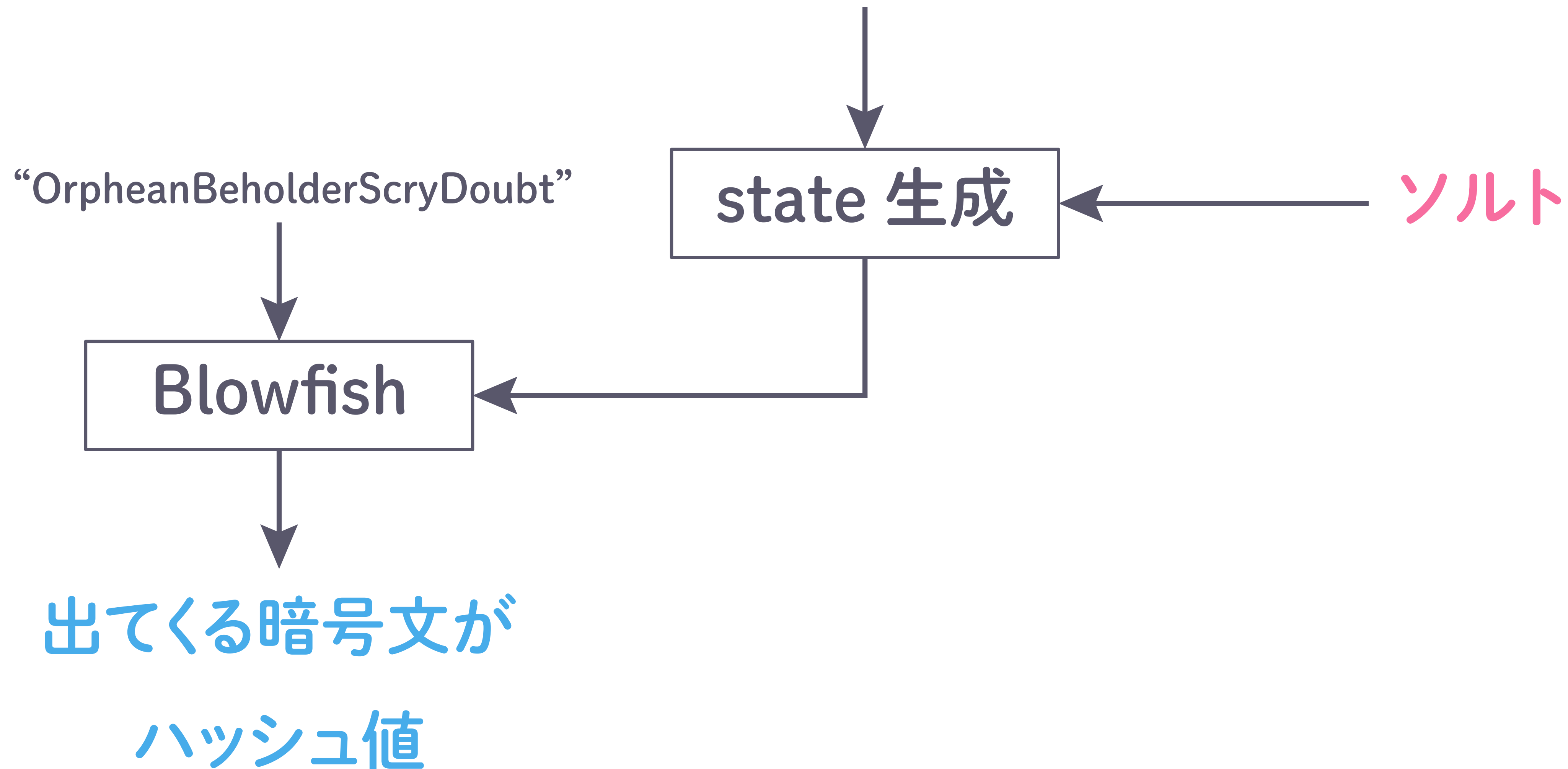
ハッシュ値

# bcrypt のアルゴリズムの概要



# bcrypt のアルゴリズムの概要

平文（パスワード）





# bcrypt のアルゴリズムの概要

平文（パスワード）

bcryptの大部分の処理はここ。

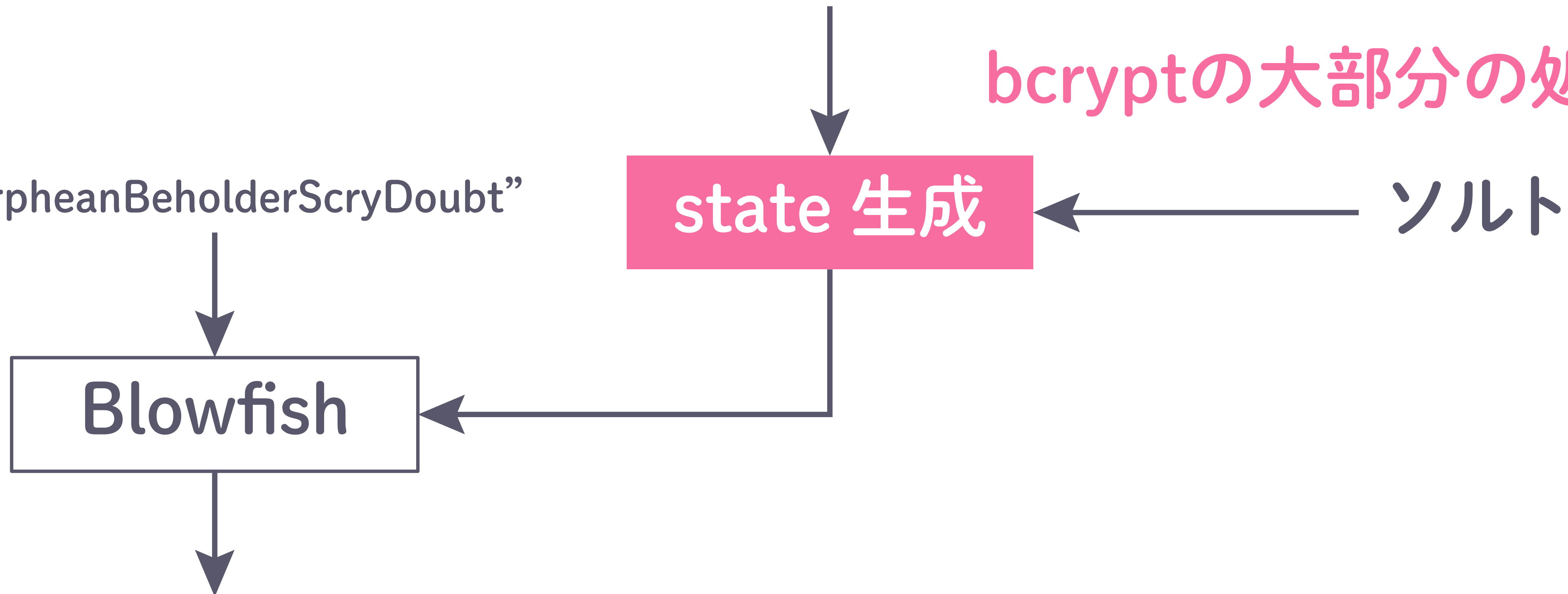
“OrpheanBeholderScryDoubt”

state 生成

ソルト

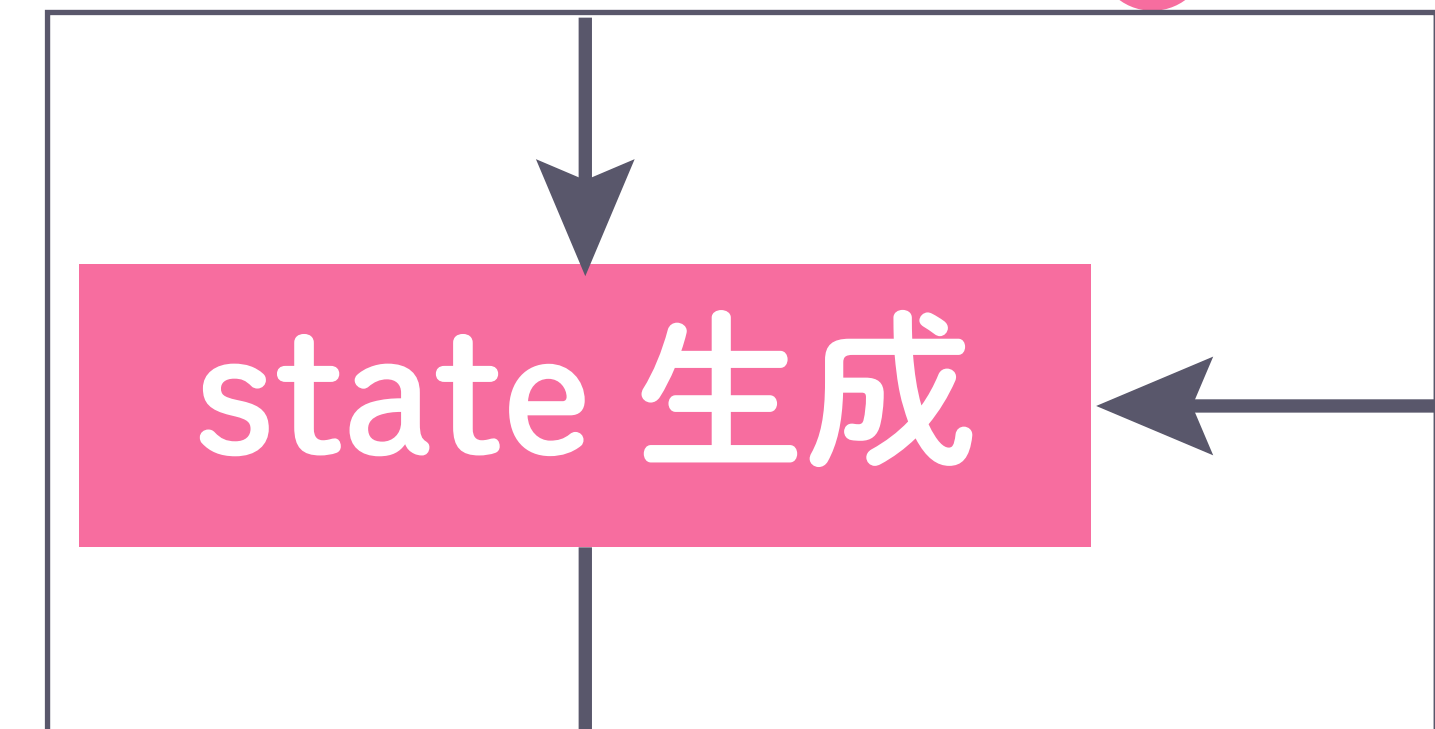
Blowfish

出てくる暗号文が  
ハッシュ値



## state って何？

- s0, s1, s2, s3, p からなる配列
- Blowfish は「平文」と「state」で暗号化を行う。
- 鍵に近い存在。



```
#[derive(Debug,PartialEq)]
pub struct State {
    pub s0: [u32; 256],
    pub s1: [u32; 256],
    pub s2: [u32; 256],
    pub s3: [u32; 256],
    pub p: [u32; 18],
}
```

# state の作り方

- **expand key** と呼ばれる関数を利用する。

## Function EksBlowfishSetup

### Input:

cost: Number (4..31)

$\log_2(\text{Iterations})$ 。例えば  $12 \Rightarrow 2^{12} = 4,096$

### 回繰り返す

salt: array of Bytes (16 bytes)

ランダムソルト

password: array of Bytes (1..72 bytes)

UTF-8エンコードされたパスワード

### Output:

state: opaque BlowFish state structure

$state \leftarrow \text{InitialState}()$

$state \leftarrow \text{ExpandKey}(state, salt, password)$

**repeat** ( $2^{cost}$ )

$state \leftarrow \text{ExpandKey}(state, 0, password)$

$state \leftarrow \text{ExpandKey}(state, 0, salt)$

# state の作り方

- **expand key** と呼ばれる関数を利用する。

Function EksBlowfishSetup

Input:

cost: Number (4..31)

$\log_2(\text{Iterations})$ 。例えば  $12 \Rightarrow 2^{12} = 4,096$

回繰り返す

salt: array of Bytes (16 bytes)

ランダムソルト

password: array of Bytes (1..72 bytes)

UTF-8エンコードされたパスワード

Output:

state: opaque BlowFish state structure

$state \leftarrow \text{InitialState}()$

$state \leftarrow \text{ExpandKey}(state, salt, password)$

**repeat** ( $2^{cost}$ )

$state \leftarrow \text{ExpandKey}(state, 0, password)$

$state \leftarrow \text{ExpandKey}(state, 0, salt)$

**bcrypt** で

この実行に一番時間がかかる

# expand key?

Function ExpandKey(*state*, *salt*, *password*)

Input:

state: Opaque BlowFish state structure      P配列 と S-box のエントリーを含む  
salt: array of Bytes (16 bytes)              ランダムソルト  
password: array of Bytes (1..72 bytes)      UTF-8エンコードされたパスワード

Output:

state: opaque BlowFish state structure

//パスワードを状態の内部にあるP-arrayに混ぜていく

for  $n \leftarrow 1$  to 18 do

$P_n \leftarrow P_n \text{ xor } password[32(n-1)..32n-1]$  //パスワードが循環しているように扱う

//ソルトの下位8バイトを使いstateの暗号化を行い、8バイトの結果を  $P_1|P_2$  に格納する

$block \leftarrow \text{Encrypt}(state, salt[0..63])$

$P_1 \leftarrow block[0..31]$  //下位32ビット

$P_2 \leftarrow block[32..63]$  //上位32ビット

//ソルトを用いて繰り返し状態の暗号化を行い、Pの配列の残りの部分に格納していく

for  $n \leftarrow 2$  to 9 do

$block \leftarrow \text{Encrypt}(state, block \text{ xor } salt[64(n-1)..64n-1])$  //現在のkey scheduleと循環するソルトを用いて暗号化

$P_{2n-1} \leftarrow block[0..31]$  //下位32ビット

$P_{2n} \leftarrow block[32..63]$  //上位32ビット

//暗号化された状態を、状態内部のS-boxに混ぜていく

for  $i \leftarrow 1$  to 4 do

for  $n \leftarrow 0$  to 127 do

$block \leftarrow \text{Encrypt}(state, block \text{ xor } salt[64(n-1)..64n-1])$  //同上

$S_i[2n] \leftarrow block[0..31]$  //下位32ビット

$S_i[2n+1] \leftarrow block[32..63]$  //上位32ビット

return *state*

ざっくりやってることは、暗号化して、暗号化結果を state に入れていくという処理。

実は、state の途中の状態のものも Blowfish をかけてる



## expand key を実装するときの注意事項

パスワードと salt は、ループしているものとして利用する。

password password password password ...

salt(16bytes) salt(16bytes) salt(16bytes) ...

```
pub fn get_next_u32(from: &[u8], pos: &mut usize) -> Option<u32> {  
    if *pos >= from.len() {  
        return None  
    }  
  
    let mut res: u32 = 0;  
    for _ in 0..4 {  
        res = res << 8 | (from[*pos] as u32);  
        *pos += 1;  
        if *pos >= from.len() {  
            *pos = 0  
        }  
    }  
    Some(res)  
}
```

足りない部分は  
ループさせる

## Encrypt (暗号化) って何してるの？

- ・ 実は state 生成時にも Blowfish を利用している。
- ・ そろそろ Blowfish の話をしようか

# Blowfish?

- 共通鍵暗号の一種（仲間：AES(Rijndael)）
- 「state」と「平文」で暗号化を行う。
- 1993 年生まれ

## Description of a new variable-length key, 64-bit block cipher (Blowfish)

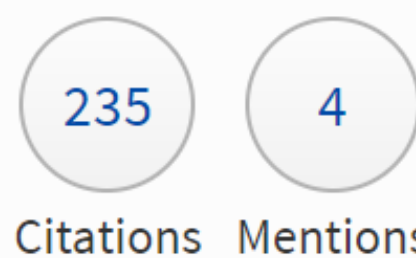
Authors

[Authors and affiliations](#)

Bruce Schneier

Conference paper

**First Online:** 08 June 2005



Part of the [Lecture Notes in Computer Science](#) book series (LNCS, volume 809)



## 実は中身はそんなに難しいことはやってない

Divide  $x$  into two 32-bit halves:  $x_L$ ,  $x_R$

xr: 下位 32bit

For  $i = 1$  to 16:

xl: 上位 32bit

$$x_L = x_L \text{ XOR } P_i$$

$$x_R = F(x_L) \text{ XOR } x_R$$

Swap  $x_L$  and  $x_R$

Swap  $x_L$  and  $x_R$  (Undo the last swap.)

$$x_R = x_R \text{ XOR } P_{17}$$

$$x_L = x_L \text{ XOR } P_{18}$$

Recombine  $x_L$  and  $x_R$

-----

Divide  $x_L$  into four eight-bit quarters:  $a$ ,  $b$ ,  $c$ , and  $d$

a: 上位 8bit

$$F(x_L) = ((S_{1,a} + S_{2,b} \bmod 2^{32}) \text{ XOR } S_{3,c}) + S_{4,d} \bmod 2^{32}$$

d: 下位 8bit

Description of a New Variable-Length Key, 64-Bit Block Cipher (Blowfish)

(Sctmeie, 1993)

# Blowfish の実装

実は中身はそんなに難しいことはやってない

```
// Description of a New Variable-Length Key, 64-Bit Block Cipher (Blowfish) pp.195
pub fn encrypt(state: &State, data: u64) -> u64 {
    let mut xr = data as u32;
    let mut x1 = (data >> 32) as u32;

    for i in 0..16 {
        x1 = x1 ^ state.p[i];
        xr = f(state, x1) ^ xr;
        swap(&mut x1, &mut xr);
    }
    swap(&mut x1, &mut xr);
    xr = xr ^ state.p[16];
    x1 = x1 ^ state.p[17];

    (x1 as u64) << 32 | (xr as u64)
}

fn f(state: &State, x: u32) -> u32 {
    let a = (x >> 24) as u8;
    let b = (x >> 16) as u8;
    let c = (x >> 8) as u8;
    let d = x as u8;
    ((state.s0[a as usize].wrapping_add(state.s1[b as usize])) ^ state.s2[c as usize]).wrapping_add(state.s3[d as usize])
}
```

これで state の生成はできた。

平文（パスワード）

bcryptの大部分の処理はここ。

“OrpheanBeholderScryDoubt”

state 生成

ソルト

Blowfish

出てくる暗号文が  
ハッシュ値

## “OrpheanBeholderScryDoubt” の暗号化

平文（パスワード）

“OrpheanBeholderScryDoubt”

state 生成

ソルト

Blowfish

次はここ。

出てくる暗号文が

ハッシュ値

## “OrpheanBeholderScryDoubt” の暗号化

ここでは 64 回暗号化処理を行う。

さっき紹介した **Encrypt** をそのまま使う。

けど、**Blowfish** は  $64\text{bit} = 8$  文字分しか暗号化できない。

なので、文字列を 3 分割し、  
8 文字ずつ暗号化する。

## “OrpheanBeholderScryDoubt” の暗号化

“OrpheanBeholderScryDoubt”

求めた state

“OrpheanB”

“eholderS”

“cryDoubt”

Encrypt

Encrypt

Encrypt

合計 64 回

合計 64 回

合計 64 回

Encrypt

Encrypt

Encrypt

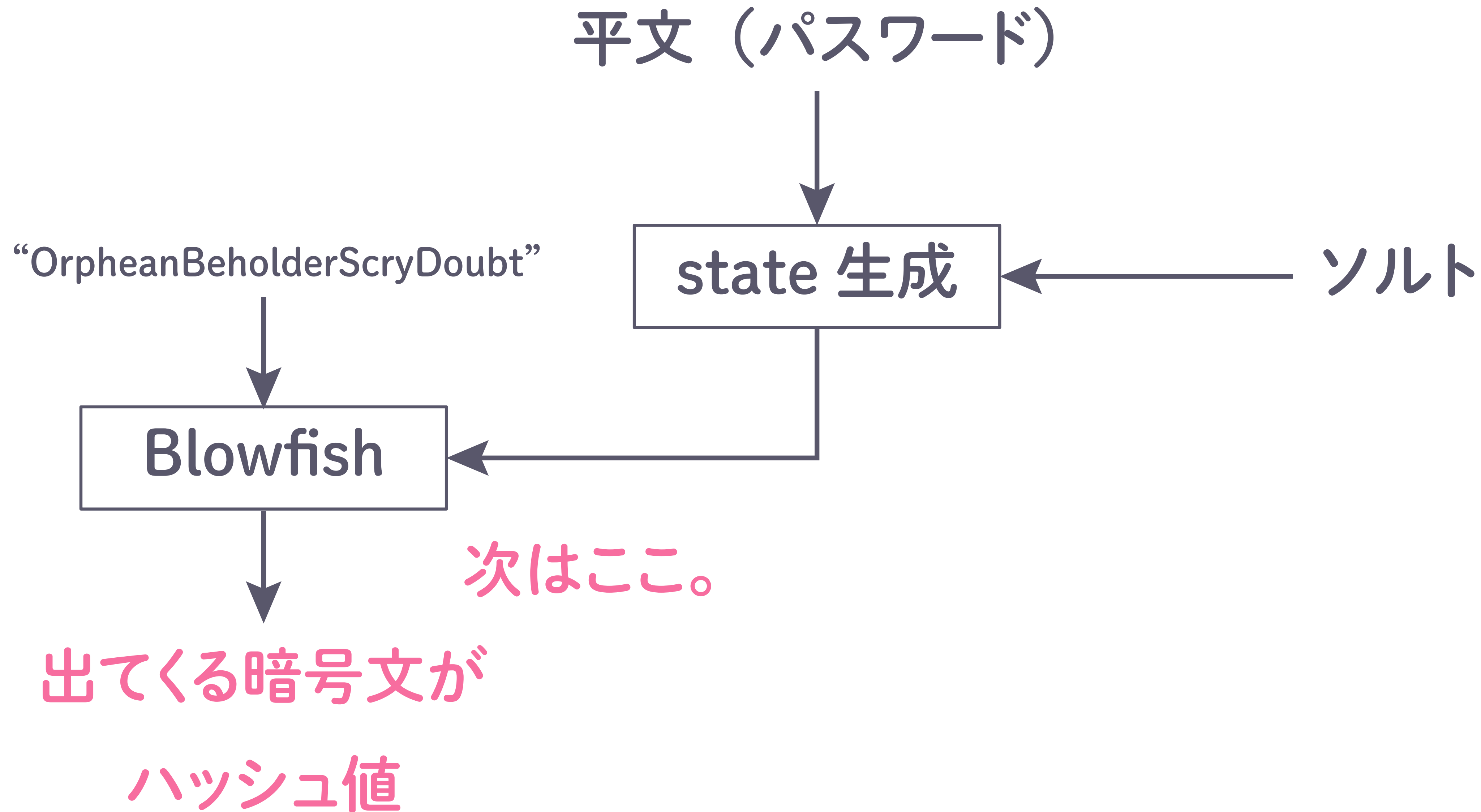
encrypt1

encrypt2

encrypt3

encrypt1encrypt2encrypt3

## 最後の出力



## 最後の出力

\$2a\$10\$N9qo8uLOickgx2ZMRZoMyeljZAgcfl7p92ldGxad68LJZdL17lhWy

バージョン

計算負荷

(cost)

ソルト

(同じ文字列でも違う  
ハッシュ値にしてくれる)

ハッシュ値

あくまでも出てくるハッシュ値は バイト列。

どうやってこの文字列を作るの？



# base64 の復習

## 1. 元データ

- 文字列: "ABCDEFGH"
- 16進表現: 41, 42, 43, 44, 45, 46, 47
- 2進表現: 0100 0001, 0100 0010, 0100 0011, 0100 0100, 0100 0101, 0100 0110, 0100 0111

## 2. 6ビットずつに分割

- 010000 010100 001001 000011 010001 000100 010101 000110 010001 11

## 3. 2ビット余るので、4ビット分0を追加して6ビットにする

- 010000 010100 001001 000011 010001 000100 010101 000110 010001 110000

10進	2進	文字	10進	2進	文字	10進	2進	文字	10進	2進	文字
0	000000	A	16	010000	Q	32	100000	g	48	110000	w
1	000001	B	17	010001	R	33	100001	h	49	110001	x
2	000010	C	18	010010	S	34	100010	i	50	110010	y
3	000011	D	19	010011	T	35	100011	j	51	110011	z
4	000100	E	20	010100	U	36	100100	k	52	110100	0
5	000101	F	21	010101	V	37	100101	l	53	110101	1
6	000110	G	22	010110	W	38	100110	m	54	110110	2
7	000111	H	23	010111	X	39	100111	n	55	110111	3
8	001000	I	24	011000	Y	40	101000	o	56	111000	4
9	001001	J	25	011001	Z	41	101001	p	57	111001	5
10	001010	K	26	011010	a	42	101010	q	58	111010	6
11	001011	L	27	011011	b	43	101011	r	59	111011	7
12	001100	M	28	011100	c	44	101100	s	60	111100	8
13	001101	N	29	011101	d	45	101101	t	61	111101	9
14	001110	O	30	011110	e	46	101110	u	62	111110	+
15	001111	P	31	011111	f	47	101111	v	63	111111	/

<https://ja.wikipedia.org/wiki/Base64>

# base64 の復習

rfc に使用文字が定義されている。

Value	Encoding	Value	Encoding	Value	Encoding	Value	Encoding
0	A	17	R	34	i	51	z
1	B	18	S	35	j	52	0
2	C	19	T	36	k	53	1
3	D	20	U	37	l	54	2
4	E	21	V	38	m	55	3
5	F	22	W	39	n	56	4
6	G	23	X	40	o	57	5
7	H	24	Y	41	p	58	6
8	I	25	Z	42	q	59	7
9	J	26	a	43	r	60	8
10	K	27	b	44	s	61	9
11	L	28	c	45	t	62	+
12	M	29	d	46	u	63	/
13	N	30	e	47	v		
14	O	31	f	48	w	(pad)	=
15	P	32	g	49	x		
16	Q	33	h	50	y		

<https://tools.ietf.org/html/rfc4648>

# base64 の復習

rfc に使用文字が定義されている。

Value	Encoding	Value	Encoding	Value	Encoding	Value	Encoding
0	A	17	R	34	i	51	z
1	B	18	S	35	j	52	0
2	C	19	T	36	k	53	1
3	D	20	U	37	l	54	2
4	E	21	V	38	m	55	3
5	F	22	W	39	n	56	4
6	G	23	X	40	o	57	5
7	H	24	Y	41	p	58	6
8	I	25	Z	42	q	59	7
9	J	26	a	43	r	60	8
10	K	27	b	44	s	61	9
11	L	28	c	45	t	62	- (minus)
12	M	29	d	46	u	63	_ (underline)
13	N	30	e	47	v		
14	O	31	f	48	w		
15	P	32	g	49	x		
16	Q	33	h	50	y	(pad)	=

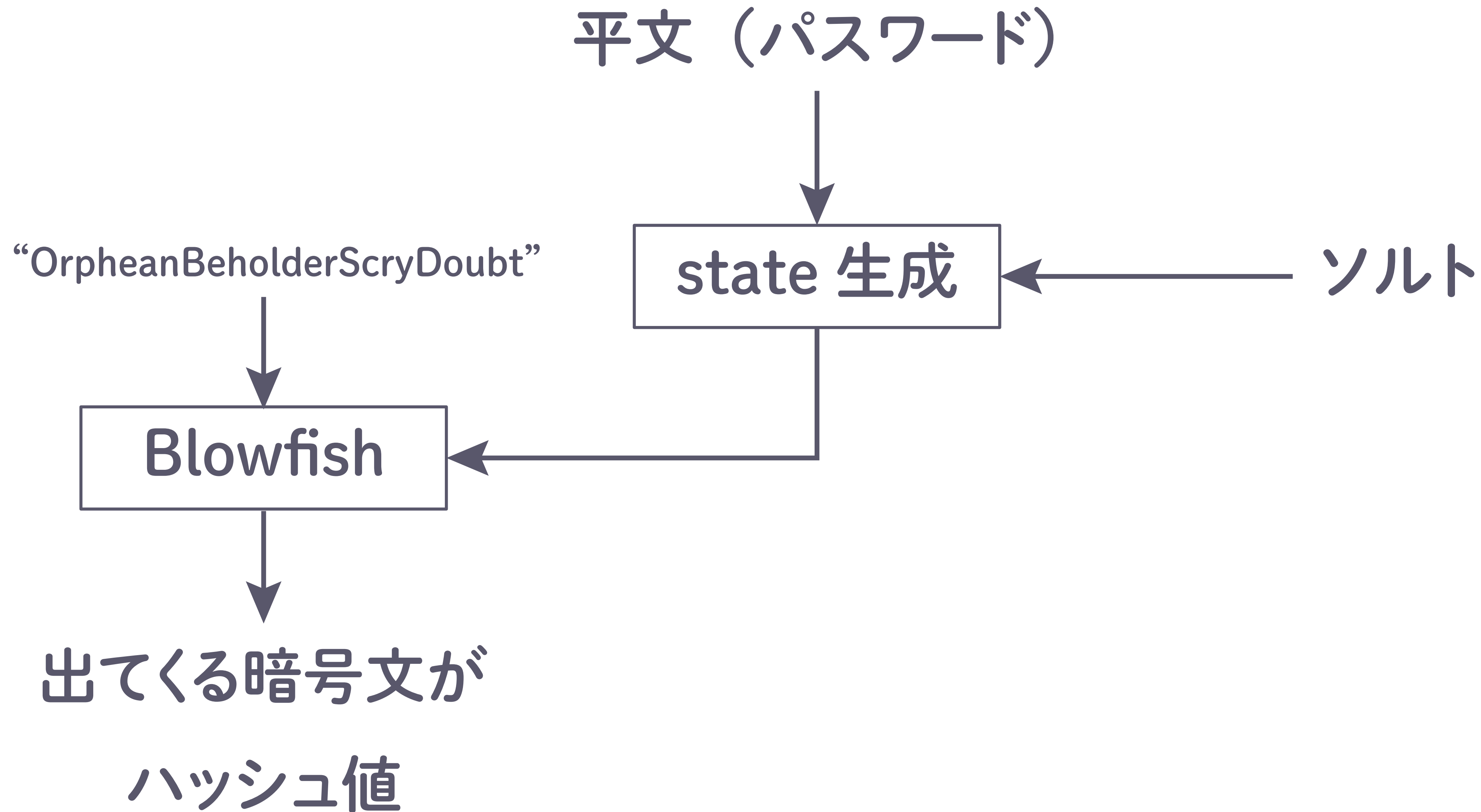
<https://tools.ietf.org/html/rfc4648>

# bcrypt の符号化に使用する文字の対応

```
276 static const u_int8_t Base64Code[] =  
277     "./ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdefghijklmnopqrstuvwxyz0123456789";  
278
```

実は RFC4648 の base64 の定義に違反している。  
が、みんな base64 を主張しているので実装する際には  
注意が必要。

bcrypt が完成！



## 次なる疑問

- ・ bcrypt ってどこが重いの？
- ・ 高速化って本当に難しいの？

自作実装を計測してみよう！



## 計測してみた。flamegraph

- ほとんどが eks\_blowfish\_setup  
(つまり state の生成に使ってる)
- ほとんど encrypt の処理に使ってる
- encrypt の中で使ってる f() が重そう

# 計測してみた：VisualStudio のプロファイラ

▲ kurebcrypt::bcrypt	33291 (99.08%)	201 (0.60%)	kurebcrypt.exe	IO   カーネル
▲ kurebcrypt::eks_blowfish_setup	33061 (98.39%)	0 (0.00%)	kurebcrypt.exe	IO   カーネル
▷ kurebcrypt::expand_key_without_salt	32516 (96.77%)	32513 (96.76%)	kurebcrypt.exe	カーネル
▷ kurebcrypt::expand_key	539 (1.60%)	511 (1.52%)	kurebcrypt.exe	
[外部コード]	5 (0.01%)	5 (0.01%)	複数のモジュール	カーネル
▷ std::alloc::_default_lib_allocator::_rdl_d...	1 (0.00%)	0 (0.00%)	kurebcrypt.exe	IO

C:\Users\kurenaif\Desktop\hoge\bcrypt\_training\src\lib.rs:226

55 (0.16%)  
7985 (23.76%)

255 }  
256  
257 for n in 0..128 {  
258 block = encrypt(&state, block);  
259 let (block\_lo, block\_hi) = split\_u64\_to\_u32(block);  
260 state.s0[n\*2] = block\_hi;  
261 state.s0[n\*2+1] = block\_lo;  
262 }  
263

50 (0.15%)  
7942 (23.64%)

264 for n in 0..128 {  
265 block = encrypt(&state, block);  
266 let (block\_lo, block\_hi) = split\_u64\_to\_u32(block);  
267 state.s1[n\*2] = block\_hi;



## f() を改善してみよう

## f() 周りの実装を golang の実装を参考に変更

```
// Description of a New Variable-Length Key, 64-Bit
pub fn encrypt(state: &State, data: u64) -> u64 {
    let mut xr = data as u32;
    let mut x1 = (data >> 32) as u32;

    for i in 0..16 {
        x1 = x1 ^ state.p[i];
        xr = f(state, x1) ^ xr;
        swap(&mut x1, &mut xr);
    }
    swap(&mut x1, &mut xr);
    xr = xr ^ state.p[16];
    x1 = x1 ^ state.p[17];

    (x1 as u64) << 32 | (xr as u64)
}
```

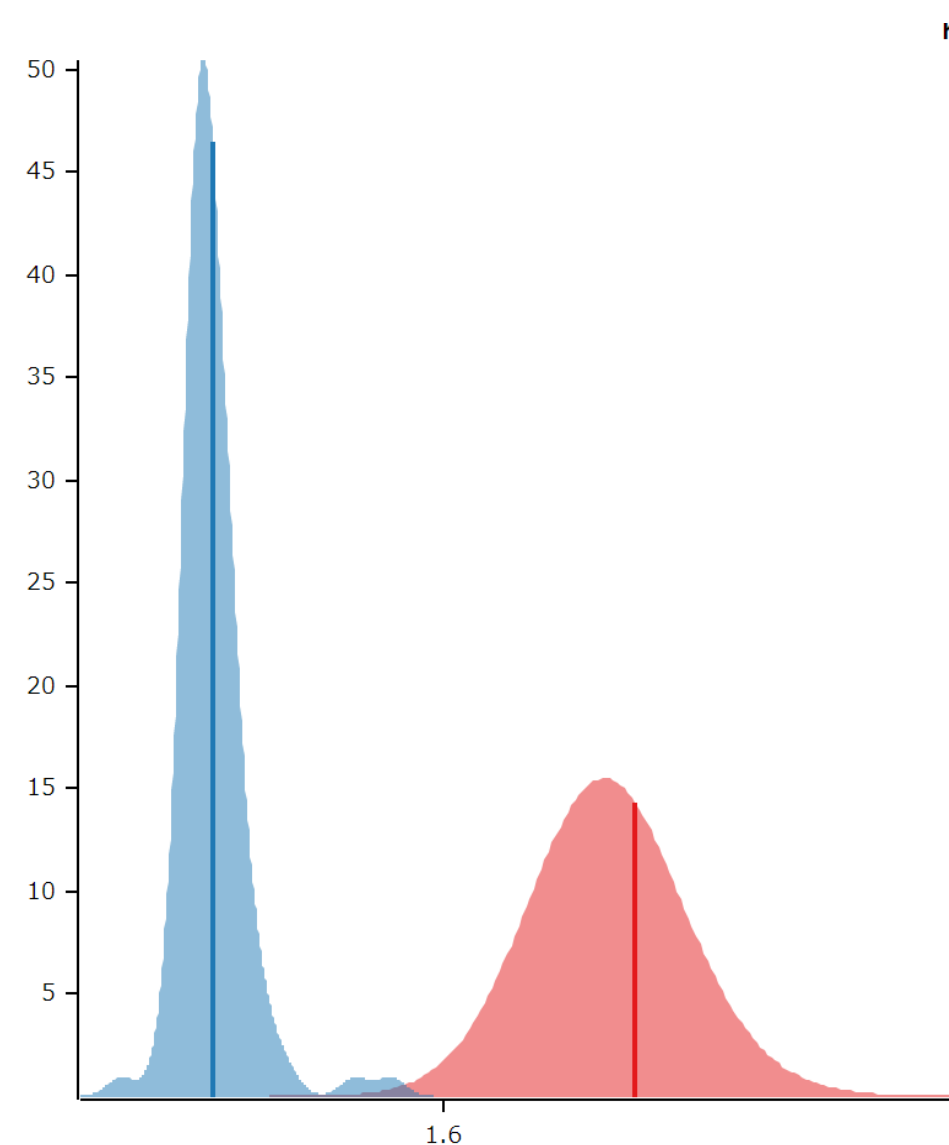
```
pub fn encrypt(state: &State, data: u64) -> u64 {
    let mut xr = data as u32;
    let mut x1 = (data >> 32) as u32;

    x1 ^= state.p[0];
    for i in 1..9 {
        xr ^= (((state.s0[(x1>>24) as u8 as usize].wrapping_add(
            state.s3[(x1) as u8 as usize]) ^ state.p[i*2-1];
        x1 ^= (((state.s0[(xr>>24) as u8 as usize].wrapping_add(
            state.s3[(xr) as u8 as usize]) ^ state.p[i*2];
    }
    xr ^= state.p[17];

    (xr as u64) << 32 | (x1 as u64)
}
```

## f() を呼び出さない実装に変更

## 10% ほど改善できた



```
Completed 100 samples in 5.05s. You may wish to increase target time  
or reduce sample count to 50.
```

```
time: [1.5250 ms 1.5267 ms 1.5288 ms]
```

```
change: [-8.7845% -8.1074% -7.6022%] (p = 0.00 < 0.05)
```

```
Performance has improved.
```

```
Long 100 measurements (5.00%)
```

```
d
```

bcrypt を実装してみた。

Blowfish の state の生成が重い。

cost で  $2^{31}$  まで負荷をあげれる。

重い処理は encrypt()

この子は単純な xor と足し算しか

してなくて、高速化が困難。

( しかも非線形の処理で式変形も困難 )