

再帰関数 I

0. 目次

1. 階乗関数
2. 基本演算
 2. 1 乗算
 2. 2 除算
 2. 3 剰余
3. 最大公約数
4. フィボナッチ関数
5. べき乗関数
 5. 1 解法 1
 5. 2 解法 2

1. 階乗関数

再帰関数は、関数の中で自分自身を呼び出す関数をいう。関数を簡潔に定義することができる。

階乗関数 $f(n)$ ($n \geq 0$)を明示的に書くとつぎのようになる。

$$\begin{aligned} f(n) &= n*(n-1)*(n-2) \cdot \cdot \cdot 2*1 & (n \geq 1) \\ &= 1 & (n=0) \end{aligned}$$

●再帰的定義

階乗 $f(n)$ ($n \geq 0$)は、つぎのように再帰的に定義される。

$$\begin{aligned} f(n) &= n * f(n-1) & (n \geq 1) \\ &= 1 & (n=0) \end{aligned}$$

●階乗関数 $f(n)$ の計算。n=4の場合。

$$\begin{aligned} f(4) &= 4*f(3) \\ &= 4*3*f(2) \\ &= 4*3*2*f(1) \\ &= 4*3*2*1 \\ &= 24 \end{aligned}$$

階乗関数 $f(n)$ は、定義通りに書ける。

●プログラム (rf111.c)

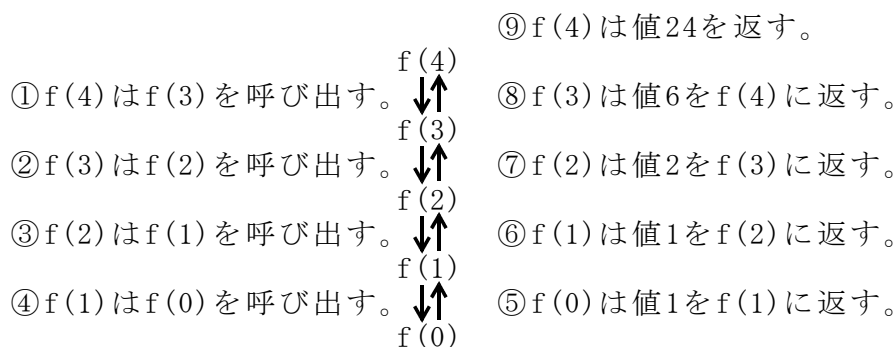
```

1  /* << rf111.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  int f(int n);
4
5  int main() {
6      int n; /* 正整数n。*/
7
8      /* 正整数nの読み込み。*/
9      scanf("%d",&n);
10
11     /* 階乗関数f(n)の計算。*/
12     printf("%d ! = %d ¥n",n,f(n));
13 }
14
15 /* 階乗関数。*/
16 int f(int n) {
17     int z;
18     if( n == 0 ) {
19         z = 1;
20     } else {
21         z = n*f(n-1);
22     }
23     return z;
24 }
```

実行結果

```
% cc rf111.c
% ./a.out
4
4 ! = 24
```

- $n=4$ の場合、プログラム `rf111.c` の動作は①から⑨のようになる。



- プログラム (`rf111.c`) において、関数 f が呼び出される回数

n	呼び出される回数
4	5
5	6
6	7
7	8

- 階乗関数 $f(n)$ の動作解析

プログラム (`rf112.c`)

```
1  /* << rf112.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  int f(int n);
4
5  int main() {
6      int n;
7      n = 4;
8      printf("%d ! = %d ¥n", n, f(n));
9  }
10 int f(int n) {
11     int z;
12     printf("--> n=%d ¥n", n);
13     if( n == 0 ) {
14         z = 1;
15     } else {
16         z = n * f(n-1);
17     }
18     printf("<-- n=%d z=%d ¥n", n, z);
19     return z;
20 }
```

実行結果

```
1  % cc rf112.c
2  % a.out
3  --> n=4
4  --> n=3
5  --> n=2
6  --> n=1
7  --> n=0
8  <-- n=0 z=1
9  <-- n=1 z=1
10 <-- n=2 z=2
11 <-- n=3 z=6
12 <-- n=4 z=24
13 4 ! = 24
```

2. 基本演算

2. 1 乗算

●再帰的定義

m, n を正整数とする。

$$\begin{aligned} \text{mul}(n, m) &= 0 && (m=0) \\ &= n + \text{mul}(n, m-1) && (m \geq 1) \end{aligned}$$

●乗算関数 $\text{mul}(n, m)$ の計算。 $n=5, m=3$ の場合。

$$\begin{aligned} \text{mul}(5, 3) &= 5 + \text{mul}(5, 2) \\ &= 5 + 5 + \text{mul}(5, 1) \\ &= 5 + 5 + 5 + \text{mul}(5, 0) \\ &= 5 + 5 + 5 + 0 \\ &= 15 \end{aligned}$$

乗算関数 $\text{mul}(n, m)$ は、定義通りに書ける。

●プログラム (rf211.c)

```

1  /* << rf211.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  int mul(int n, int m);
4
5  int main() {
6      int m, n;
7
8      while( 1 ) {
9          /* 正整数n, mの読み込み。*/
10         scanf("%d%d", &n, &m);
11         if( (n <= 0) || (m <= 0) ) { break; }
12
13         printf("%d * %d = %d ¥n", n, m, mul(n, m));
14     }
15 }
16
17 /* 乗算関数。*/
18 int mul(int n, int m) {
19     if( m == 0 ) {
20         return 0;
21     } else {
22         return n+mul(n, m-1);
23     }
24 }

```

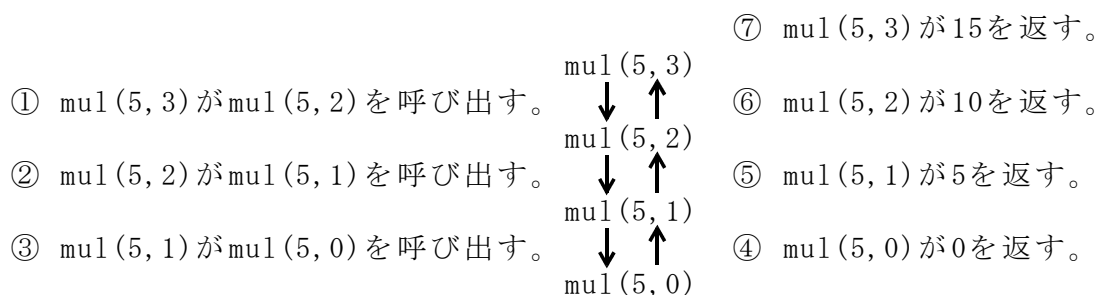
実行結果

```

% cc rf211.c
% ./a.out
2 3
2 * 3 = 6
-1 -1

```

- プログラム rf211.c の動作。n=5, m=3 の場合、① から ⑦ のようになる。



- プログラム (rf211.c) において、n, m が与えられたとき、関数 mul が呼び出される回数

n	m	呼び出される回数
123	45	46
45	123	124
2468	1357	1358
1948	1007	1008

2. 2 除算

- 再帰的定義

m, n を正整数とする。n を m で割る。

$$\begin{aligned} \text{div}(n, m) &= 0 && (n < m) \\ &= 1 + \text{div}(n-m, m) && (n \geq m) \end{aligned}$$

- 除算関数 div(n, m) の計算。n=15, m=4 の場合。

$$\begin{aligned} \text{div}(15, 4) &= 1 + \text{div}(11, 4) \\ &= 1 + 1 + \text{div}(7, 4) \\ &= 1 + 1 + 1 + \text{div}(3, 4) \\ &= 3 \end{aligned}$$

除算関数 `div(n, m)` を求めるプログラムはつぎのようになる。

● プログラム (rf221.c)

```

1  /* << rf221.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  int div(int n, int m);
4
5  int main() {
6      int m,n;
7
8      while( 1 ) {
9          /* 正整数n,mの読み込み。*/
10         scanf("%d%d", &n, &m);
11         if( (n <= 0) || (m <= 0) ) { break; }
12
13         printf("%d / %d = %d ¥n", n, m, div(n, m));
14     }
15 }
16
17 /* 除算関数。*/
18 int div(int n, int m) {
19     if( n < m ) {
20         return 0;
21     } else {
22         return 1+div(n-m, m);
23     }
24 }

```

実行結果

```

% cc rf221.c
% ./a.out
12 3
12 / 3 = 4
12 4
12 / 4 = 3
12 5
12 / 5 = 2
-1 -1

```

● プログラム rf221.c の動作。 $n=15, m=4$ の場合、①から⑦のようになる。

			⑦ <code>div(15, 4)</code> が 3 を返す。
① <code>div(15, 4)</code> が <code>div(11, 4)</code> を呼び出す。	↓ ↑	<code>div(15, 4)</code>	⑥ <code>div(11, 4)</code> が 2 を返す。
② <code>div(11, 4)</code> が <code>div(7, 4)</code> を呼び出す。	↓ ↑	<code>div(11, 4)</code>	⑤ <code>div(7, 4)</code> が 1 を返す。
③ <code>div(7, 4)</code> が <code>div(3, 4)</code> を呼び出す。	↓ ↑	<code>div(7, 4)</code>	④ <code>div(3, 4)</code> が 0 を返す。
		<code>div(3, 4)</code>	

- プログラム (rf221.c) において、 n, m が与えられたとき、関数 `div` が呼び出される回数

n	m	呼び出される回数
123	45	3
45	123	1
2468	13	190
1948	10	195

2. 3 剰余

m, n を正整数とする。 n を m で割ったとき得られる剰余 $\text{mod}(n, m)$ の再帰的定義はつぎのようになる。

$$\begin{aligned} \text{mod}(n, m) &= n && (n < m) \\ &= \text{mod}(n-m, m) && (n \geq m) \end{aligned}$$

剰余関数 $\text{mod}(n, m)$ を求めるプログラムはつぎのようになる。

- プログラム (rf231.c)

```

1  /* << rf231.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  int mod(int n, int m);
4
5  int main() {
6      int m, n;
7
8      while( 1 ) {
9          /* 正整数n, mの読み込み。*/
10         scanf("%d%d", &n, &m);
11         if( (n<=0) || (m<=0) ) { break; }
12
13         printf("mod(%d, %d) = %d ¥n", n, m, mod(n, m));
14     }
15 }
16
17 /* 剰余関数。*/
18 int mod(int n, int m) {
19     if( n < m ) {
20         return n;
21     } else {
22         return mod(n-m, m);
23     }
24 }

```

実行結果

```
% cc rf231.c
% ./a.out
15 3
mod(15,3) = 0
15 4
mod(15,4) = 3
-1 -1
```

- プログラム (rf231.c) において、 n, m が与えられたとき、関数 `mod` が呼び出される回数

n	m	呼び出される回数
123	45	3
45	123	1
2468	13	190
1948	10	195

3. 最大公約数

正整数 a, b の最大公約数をユークリッド互除法で求める。

$a = bq + r$ ($0 < r < b$) のとき、 a と b の最大公約数 $\gcd(a, b)$ と b と r の最大公約数 $\gcd(b, r)$ が一致することに基づく。すなわち、 $\gcd(a, b) = \gcd(b, r)$ 。
 $a=155, b=40$ の場合、

$$\begin{array}{ll} 155 = 40 * 3 + 35 & \gcd(155, 40) = \gcd(40, 35) \\ 40 = 35 * 1 + 5 & \gcd(40, 35) = \gcd(35, 5) \\ 35 = 5 * 7 & \gcd(35, 5) = 5 \end{array}$$

となる。

(考察) $\gcd(a, b) = \gcd(b, r)$ の証明。

$a = bq + r$ ($0 < r < b$) のとき、 a, b の公約数の集合を $G(a, b)$ とおくと、

$$G(a, b) = G(b, r)$$

が成り立つ。これは、 a, b の最大公約数と b, r の最大公約数が一致することを意味する。

$G(a, b) \subset G(b, r)$ を示す。

$a = a'k, b = b'k$ とすると、 $a'k = b'kq + r$ となり、変形して、 $r = (a' - b'q)k$ となる。これは、 b, r が約数 k を持つことを意味する。
 すなわち、 $G(a, b) \subset G(b, r)$ が示された。

$G(a, b) \supset G(b, r)$ を示す。

$b = b'm, r = r'm$ とすると、 $a = b'mq + r'm$ となり、変形して、 $a = (b'q + r')m$ となる。これは、 a, b が約数 m を持つことを意味する。
 すなわち、 $G(a, b) \supset G(b, r)$ が示された。

以上より、 $G(a, b) = G(b, r)$ が証明された。

●再帰的定義

$$\begin{aligned} \gcd(a, b) &= \gcd(b, r) && (a = bq + r, r > 0) \\ &= b && (a = bq + r, r = 0) \end{aligned}$$

関数gcd(a,b)は、定義通りに書ける。

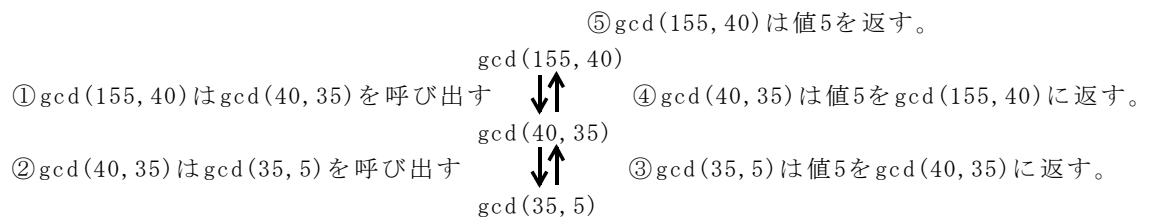
●プログラム (rf311.c)

```
1  /* << rf311.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  int gcd(int a, int b);
4
5  int main() {
6      int a,b;
7
8      while( 1 ) {
9          /* 正整数a,bの読み込み。*/
10         scanf("%d%d",&a,&b);
11         if( (a <= 0) || (b <= 0) ) { break; }
12
13         printf("gcd(%d,%d) = %d ¥n", a, b, gcd(a,b));
14     }
15 }
16
17 /* 最大公約数。*/
18 int gcd(int a, int b) {
19     int r,z;
20     r = a % b;
21     if( r == 0 ) {
22         z = b;
23     } else {
24         z = gcd(b,r);
25     }
26     return z;
27 }
```

実行結果

```
% cc rf311.c
% ./a.out
1234 567
gcd(1234,567) = 1
120 64
gcd(120,64) = 8
0 0
```

● $a=155, b=40$ の場合、プログラム `rf311.c` の動作は①から⑤のようになる。



● プログラム (`rf311.c`) において、 a, b が与えられたとき、関数 `gcd` が呼び出される回数

a	b	呼び出される回数
123	45	5
45	123	6
120	64	2
89	55	9

●関数gcd(a, b)の動作解析

プログラム (rf312.c)

```

1  /* << rf312.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  int gcd(int a, int b);
4
5  int main() {
6      int a,b;
7      a = 123; b = 45;
8      printf("gcd(%d,%d) = %d ¥n", a, b, gcd(a, b));
9  }
10 int gcd(int a, int b) {
11     int r,z;
12     printf("--> a=%d b=%d ¥n", a, b);
13     r = a % b;
14     if( r == 0 ) {
15         z = b;
16     } else {
17         z = gcd(b, r);
18     }
19     printf("<-- a=%d b=%d z=%d ¥n", a, b, z);
20     return z;
21 }

```

実行結果

```

1  % cc rf312.c
2  % ./a.out
3  --> a=123 b=45
4  --> a=45 b=33
5  --> a=33 b=12
6  --> a=12 b=9
7  --> a=9 b=3
8  <-- a=9 b=3 z=3
9  <-- a=12 b=9 z=3
10 <-- a=33 b=12 z=3
11 <-- a=45 b=33 z=3
12 <-- a=123 b=45 z=3
13 gcd(123,45) = 3

```

4. フィボナッチ関数

●再帰的定義

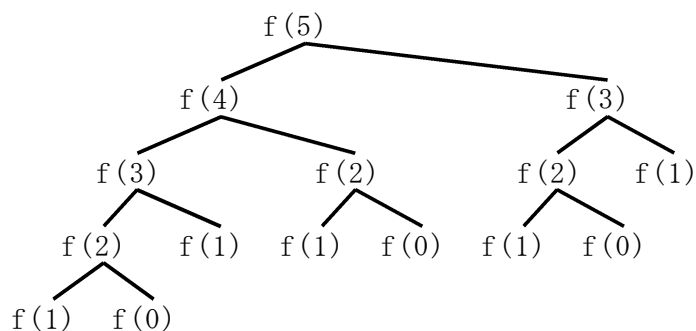
フィボナッチ関数はつぎのように定義される。

$$\begin{aligned} f(n) &= f(n-1) + f(n-2) & (n \geq 2) \\ &= 1 & (n=1) \\ &= 1 & (n=0) \end{aligned}$$

●フィボナッチ関数 $f(n)$ の計算。 $n=5$ の場合。

$$\begin{aligned} f(5) &= f(4) + f(3) \\ &= f(3) + f(2) + f(2) + f(1) \\ &= f(3) + 2*f(2) + f(1) \\ &= f(2) + f(1) + 2*(f(1) + f(0)) + f(1) \\ &= f(2) + 4*f(1) + 2*f(0) \\ &= f(1) + f(0) + 4*f(1) + 2*f(0) \\ &= 5*f(1) + 3*f(0) \\ &= 8 \end{aligned}$$

●フィボナッチ関数 $f(n)$ の計算状況。 $n=5$ の場合。



(注意) 同じ値 $f(k)$ が
何度も計算され、
効率が悪くなる。

$f(5)$	1 回
$f(4)$	1 回
$f(3)$	2 回
$f(2)$	3 回
$f(1)$	5 回
$f(0)$	3 回

フィボナッチ関数 $f(n)$ は、定義通りに書ける。

●プログラム (rf411.c)

```

1  /* << rf411.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  int f(int n);
4
5  int main() {
6      int n;
7
8      /* 正整数nの読み込み。*/
9      scanf("%d", &n);
10     printf("f(%d) = %d ¥n", n, f(n));
11 }
12
13 /* フィボナッチ関数。*/
14 int f(int n) {
15     int z;
16     if( (n==0) || (n==1) ) {
17         z = 1;
18     } else {
19         z = f(n-1) + f(n-2);
20     }
21     return z;
22 }

```

実行結果

```

% cc rf411.c
% ./a.out
9
f(9) = 55

```

●プログラム (rf411.c)において、関数 f が呼び出される回数

n	呼び出される回数
3	5
4	9
5	15
6	25

● フィボナッチ関数 $f(n)$ の動作解析

プログラム (rf412.c)

```

1  /* << rf412.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  int f(int n);
4
5  int main() {
6      int n;
7      n = 4;
8      printf("f(%d) = %d ¥n", n, f(n));
9  }
10 int f(int n) {
11     int z;
12     printf("--> n=%d ¥n", n);
13     if( (n==0) || (n==1) ) {
14         z = 1;
15     } else {
16         z = f(n-1) + f(n-2);
17     }
18     printf("<-- n=%d z=%d ¥n", n, z);
19     return z;
20 }

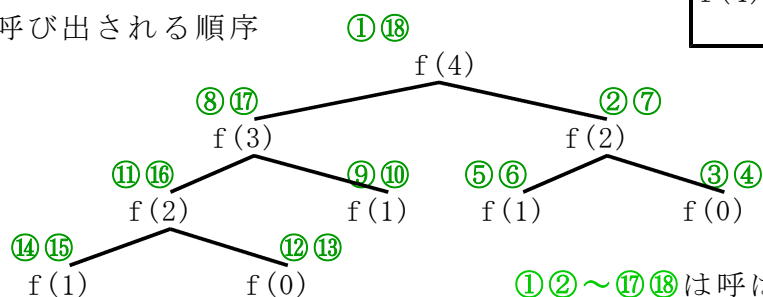
```

実行結果

```

% cc rf412.c
% a.out
① --> n=4
② --> n=2
③ --> n=0
④ <-- n=0 z=1
⑤ --> n=1
⑥ <-- n=1 z=1
⑦ <-- n=2 z=2
⑧ --> n=3
⑨ --> n=1
⑩ <-- n=1 z=1
⑪ --> n=2
⑫ --> n=0
⑬ <-- n=0 z=1
⑭ --> n=1
⑮ <-- n=1 z=1
⑯ <-- n=2 z=2
⑰ <-- n=3 z=3
⑱ <-- n=4 z=5
f(4) = 5

```

関数 $f(n)$ が呼び出される順序

① ② ~ ⑰ ⑱ は呼ばれる順序

大きい n の値について実行時間を測定する。

● プログラム (rf413.c)

```

1  /* << rf413.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  double f(int n);
4
5  int main() {
6      int n;
7
8      /* 正整数nの読み込み。*/
9      scanf("%d", &n);
10     printf("f(%d) = %16.0f¥n", n, f(n));
11 }

```

```

12
13 /* フィボナッチ関数。*/
14 double f(int n) {
15     double z;
16     if( (n==0) || (n==1) ) {
17         z = 1.0;
18     } else {
19         z = f(n-1) + f(n-2);
20     }
21     return z;
22 }

```

実行時間

```

% cc rf413.c
% time ./a.out
45
f(45) =          1836311903
16.927u 0.007s 0:18.23 92.8%    0+0k 0+0io 0pf+0w
% time ./a.out
46
f(46) =          2971215073
27.398u 0.008s 0:29.36 93.2%    0+0k 0+8io 0pf+0w
% time ./a.out
47
f(47) =          4807526976
44.325u 0.029s 0:49.87 88.9%    0+0k 0+0io 0pf+0w

```

指定した範囲の $f(n)$ ($0 \leq n \leq 10$) について、計算結果を配列に保存し、2 度目以降計算をしないようにして、プログラム (rf413.c) を改良する。

●プログラム (rf413a.c)

```

1 /* << rf413a.c >> */
2 #include <stdio.h>
3 #define N 10 /* 事前に計算しておく最大値。*/
4 double g[N+1]; /* 保存用の配列。*/
5 double f(int n);
6
7 int main() {
8     int i,n;
9
10     /* 正整数nの読み込み。*/
11     scanf("%d",&n);
12
13     /* 初期設定。*/
14     g[0] = 1; g[1] = 1;
15     for( i=2; i<=N; i++ ) {
16         g[i] = g[i-1] + g[i-2];
17     }

```



```
18 |
19 |     printf("f(%d) = %16.0f¥n", n, f(n));
20 | }
21 |
22 | /* フィボナッチ関数。*/
23 | double f(int n) {
24 |     double z;
25 |     if( n <= N ) {
26 |         z = g[n];
27 |     } else {
28 |         z = f(n-1) + f(n-2);
29 |     }
30 |     return z;
31 | }
```

実行時間

```
% cc rf413a.c
% time ./a.out
45
f(45) =          1836311903
0.255u 0.000s 0:01.49 16.7%      0+0k 0+0io 0pf+0w
% time ./a.out
46
f(46) =          2971215073
0.417u 0.000s 0:01.62 25.3%      0+0k 0+0io 0pf+0w
% time ./a.out
47
f(47) =          4807526976
0.666u 0.000s 0:02.74 24.0%      0+0k 0+0io 0pf+0w
```

5. べき乗関数

べき乗 (a^n 、 a : 実数、 n : 正整数) の計算法を考察する。

5. 1 解法 1

●再帰的定義 1

$$\begin{aligned} a^n &= a^{n-1} * a \quad (n \geq 1) \\ &= 1 \quad (n=0) \end{aligned}$$

再帰的定義 1 で、べき乗関数 $g1(a, n)$ を求める。

●プログラム (rf511.c)

```
1  /* << rf511.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  float g1(float a, int n);
4
5  int main() {
6      int n;
7      float a;
8
9      while( 1 ) {
10         /* 実数aと正整数nの読み込み。*/
11         scanf("%f%d", &a, &n);
12         if( n < 0 ) { break; }
13
14         printf("%f ** %d = %f ¥n", a, n, g1(a, n));
15     }
16 }
17
18 /* べき乗の計算。*/
19 float g1(float a, int n) {
20     if( n == 0 ) {
21         return 1.0;
22     } else {
23         return a*g1(a, n-1);
24     }
25 }
```

実行結果

```
% cc rf511.c
% ./a.out
2.0 2
2.000000 ** 2 = 4.000000
2.0 20
2.000000 ** 20 = 1048576.000000
0.0 -1
```

- プログラム (rf511.c) において、a, n が与えられたとき、関数 g1 が呼び出される回数

a	n	呼び出される回数
2	5	6
2	8	9
2	12	13
2	15	16

5. 2 解法 2

- 再帰的定義 2

$$\begin{aligned}
 a^n &= a^{n/2} * a^{n/2} && n \text{ が偶数の場合} \\
 &= a^{n-1} * a && n \text{ が奇数の場合} \\
 &= 1 && n=0 \text{ の場合}
 \end{aligned}$$

- 計算例

$$\begin{aligned}
 a^{20} &= a^{10} \times a^{10} \\
 a^{10} &= a^5 \times a^5 \\
 a^5 &= a^4 \times a \\
 a^4 &= a^2 \times a^2 \\
 a^2 &= a \times a
 \end{aligned}$$

再帰的定義 2 で、べき乗関数 $g2(a, n)$ を求める。

- プログラム (rf521.c)

```
1  /* << rf521.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  float g2(float a, int n);
4
5  int main() {
6      int n;
7      float a;
8
9      while( 1 ) {
10         /* 実数aと正整数nの読み込み。*/
```

```

11     scanf("%f%d",&a,&n);
12     if( n < 0 ) { break; }
13
14     printf("%f ** %d = %f \n", a, n, g2(a, n));
15 }
16 }
17
18 /* べき乗の計算。*/
19 float g2(float a, int n) {
20     float b;
21     if( n == 0 ) { return 1.0; }
22     if( n%2 == 0 ) {
23         b = g2(a, n/2); return b*b;
24     } else {
25         b = g2(a, n-1); return b*a;
26     }
27 }

```

実行結果

```

% cc rf521.c
% ./a.out
2.0 2
2.000000 ** 2 = 4.000000
2.0 20
2.000000 ** 20 = 1048576.000000
0.0 -1

```

- プログラム (rf521.c) において、a, n が与えられたとき、関数 g2 が呼び出される回数

a	n	呼び出される回数
2	5	5
2	8	5
2	12	6
2	15	8