

素数生成法の開発

0. 目次

正整数 n 以下の素数をすべて求める問題を考察する。

まず、素朴な方法を取り上げ改良していく。つぎに、「ふるい」という考え方を適用すると、劇的に改良されることを示す。

1. 素朴な素数生成法

方法 1.1

素朴な方法である。素数の候補（3以上の奇数） p を用意し、その候補に対して、3以上 $p-2$ 以下の奇数 d で割っていく。どの数でも割り切れない場合、素数とし、いずれかの数で割り切れた場合、合成数とする。

方法 1.2

改良点：方法 1.1 において、除数 d の範囲を小さくする。

素数の候補（3以上の奇数） p を用意し、その候補に対して、3以上 $[\sqrt{p}]$ 以下の奇数 d で割っていく。どの数でも割りきれない場合、素数とし、いずれかの数で割り切れた場合、合成数とする。ここで、 $[x]$ は実数 x の整数部分を意味する。

方法 1.3

改良点：方法 1.2 において、候補 p から3の倍数を除く。

素数の候補（3の倍数を除く奇数） p を用意し、その候補に対して、5以上 $[\sqrt{p}]$ 以下の奇数 d で割っていく。どの数でも割りきれない場合、素数とし、いずれかの数で割り切れた場合、合成数とする。

方法 1.4

改良点：方法 1.3 において、除数 d としてすでに得られた素数を使う。

素数の候補（3の倍数を除く奇数） p を用意し、その候補に対して、すでに得られた $[\sqrt{p}]$ 以下の素数 d で割っていく。どの数でも割りきれない場合、素数とし、いずれかの数で割り切れた場合、合成数とする。

2. エラトステネスの方法

方法 2.1

正整数 n 以下の素数をつぎの手順で生成する。

- 手順 (0) 2 を素数とする。
- 手順 (1) 数列 $\{3, 5, 7, \dots, n\}$ を用意する。
- 手順 (2) 数列の中の最小値 p を素数とし、その数自身とその数の倍数 $(2p, 3p, 4p, \dots)$ を数列から取り除き、新しい数列を構成する。
- 手順 (3) 新しい数列が空になるまで手順 (2) を繰り返す。

方法 2.2 エラトステネスの方法の改良

方法 2.1 の手順 (2)、手順 (3) を改良する。
 $2*p, 3*p, 4*p, \dots, (p-1)*p$ は、すでに数列から取り除かれているはずだから省略できる。

- 手順 (0) 2 を素数とする。
- 手順 (1) 数列 $\{3, 5, 7, \dots, n\}$ を用意する。
- 手順 (2) 数列の中の最小値 p を素数とし、その数自身とその数の倍数 $(p*p, p*(p+1), p*(p+2), \dots)$ を数列から取り除き、新しい数列を構成する。
- 手順 (3) $p*p$ が n 以下の間、手順 (2) を繰り返す。

方法 2.3 エラトステネスの方法の改良

方法 2.2 の手順 (2) を改良する。
 p が奇数なので、 $p*(p+1), p*(p+3), p*(p+5), \dots$ は偶数になり省略できる。

- 手順 (0) 2 を素数とする。
- 手順 (1) 数列 $\{3, 5, 7, \dots, n\}$ を用意する。
- 手順 (2) 数列の中の最小値 p を素数とし、その数自身とその数の倍数 $(p*p, p*(p+2), p*(p+4), \dots)$ を数列から取り除き、新しい数列を構成する。
- 手順 (3) $p*p$ が n 以下の間、手順 (2) を繰り返す。

方法 2.4 エラトステネスの方法の改良

方法 2.3 の手順 (2) を改良する。

- 手順 (0) 2 を素数とする。
- 手順 (1) 数列 $\{3, 5, 7, \dots, n\}$ を用意する。
- 手順 (2) 数列の中の最小値を素数 p とし、その数自身とその数の倍数を数列から取り除き、新しい数列を構成する。
 p が $6k+1$ の形の素数とわかったとき、取り除く倍数を、 $p*p, p*(p+4), p*(p+6), p*(p+10), p*(p+12), \dots$ とする。
 p が $6k+5$ の形の素数とわかったとき、取り除く倍数を、 $p*p, p*(p+2), p*(p+6), p*(p+8), p*(p+12), \dots$ とする。
- 手順 (3) $p*p$ が n 以下の間、手順 (2) を繰り返す。

1. 素朴な素数生成法

正整数 n 以下の素数をすべて求める問題を考察する。まず、素朴な方法を取り上げ改良していく。

方法 1.1

素朴な方法である。素数の候補（3以上の奇数） p を用意し、その候補に対して、3以上 $p-2$ 以下の奇数 d で割っていく。どの数でも割り切れない場合、素数とし、いずれかの数で割り切れた場合、合成数とする。

| | |
|-----------|-----------------------------------|
| 素数の候補 p | 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, … |
| 除数 d | 奇数で、 $3 \leq d \leq p-2$ |

●例

25 は、3で割り切れないが、5で割り切れるので合成数である。
29 は、3, 5, 7, …, 27で割り切れないので素数である。

●プログラム (prm111.c)

```

1  /* << prm111.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  #include <stdlib.h>
4  #define N 1000000 /* 配列サイズの最大値。*/
5
6  int main() {
7      int a[N+1], /* 素数を保存する配列。*/
8          d,      /* 除数。*/
9          i, k,
10         n,      /* nの値。*/
11         p;      /* 素数の候補。*/
12
13     /* 正整数nの読み込み。*/
14     scanf("%d", &n);
15     if( n <= 0 || (n > N) ) { exit(0); }
16
17     /* 初期設定。2を素数として保存。*/
18     k = 1; a[k] = 2;
19     /* 素数候補の初期値。*/
20     p = 3;
21
22     /* 素数の探索。*/
23     while( p <= n ) {
24         /* 除数の初期値。*/
25         d = 3;
26         while( d <= p-2 ) {
27             if( p%d != 0 ) {
28                 /* 除数の更新。*/
29                 d = d + 2 ;

```

```

30     } else {
31         /* 割り切れた。*/
32         break ;
33     }
34 }
35
36 if( d >= p ) {
37     /* 素数候補p を素数として保存。*/
38     k++; a[k] = p ;
39 }
40 /* 素数候補pの更新。*/
41 p = p + 2;
42 }
43
44 /* 求めた素数を出力する。*/
45 printf("%d 以下の素数 : %d 個 %Yn", n, k);
46 for( i=1; i<=k; i++ ) {
47     printf("%5d", a[i]);
48     if( i%10 == 0 ) { printf("Yn"); }
49 }
printf("Yn");
}

```

実行結果

```

% cc prml11.c
% ./a.out
1000
1000 以下の素数 : 168 個
  2   3   5   7  11  13  17  19  23  29
 31  37  41  43  47  53  59  61  67  71
 73  79  83  89  97 101 103 107 109 113
<< 途中省略 >>
 811 821 823 827 829 839 853 857 859 863
 877 881 883 887 907 911 919 929 937 941
 947 953 967 971 977 983 991 997

```

実行時間（出力時間を除く）

```

実行時間測定
% time ./a.out
100000 10の5乗
100000 以下の素数 : 9592 個
4.0u 0.0s 0:06 60% 0+0k 0+0io 0pf+0w
% time ./a.out
1000000 10の6乗
1000000 以下の素数 : 78498 個
361.0u 0.0s 6:06 98% 0+0k 0+0io 0pf+0w

```

方法 1.2

改良点：方法 1.1 において、除数 d の範囲を小さくする。

素数の候補（3以上の奇数） p を用意し、その候補に対して、3以上、 $[\sqrt{p}]$ 以下の奇数 d で割っていく。どの数でも割りきれない場合、素数とし、いずれかの数で割り切れた場合、合成数とする。ここで、 $[x]$ は実数 x の整数部分を意味する。

| | |
|-----------|-------------------------------------|
| 素数の候補 p | 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, ... |
| 除数 d | 奇数で、 $3 \leq d \leq [\sqrt{p}]$ |

●例

25 は、5で割り切れるので合成数である。
29 は、3, 5で割り切れないので素数である。

● $[\sqrt{p}]$ 以下の奇数 d で割ればよい理由

$[\sqrt{p}]$ より大きい奇数 d で割り切れたとすると、 p/d は $[\sqrt{p}]$ 以下の奇数となる。すなわち、 $[\sqrt{p}]$ 以下の奇数の約数があることになる。つまり、3以上 $[\sqrt{p}]$ 以下の奇数で割って調べれば十分である。

●プログラム (prm112.c)

```

1  /* << prm112.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  #include <stdlib.h>
4  #define N 1000000 /* 配列サイズの最大値。*/
5
6  int main() {
7      int a[N+1], /* 素数を保存する配列。*/
8          d,      /* 除数。*/
9          i, k,
10         n,      /* nの値。*/
11         p;      /* 素数の候補。*/
12
13     /* 正整数nの読み込み。*/
14     scanf("%d", &n);
15     if( n <= 0 || (n > N) ) { exit(0); }
16
17     /* 初期設定。2を素数として保存。*/
18     k = 1; a[k] = 2;
19     /* 素数候補の初期値。*/
20     p = 3;
21
22     /* 素数の探索。*/
23     while( p <= n ) {
24         /* 除数の初期値。*/

```

```

25
26     d = 3;
27     while( d*d <= ④ p ) {
28         if( p%d != 0 ) {
29             /* 除数の更新。*/
30             d = d + 2;
31         } else {
32             /* 割り切れた。*/
33             break;
34         }
35     }
36
37     if( d*d > p ) {
38         /* 素数候補p を素数として保存。*/
39         k++; a[k] = p;
40     }
41     /* 素数候補pの更新。*/
42     p = p + 2;
43 }
44
45 /* 求めた素数を出力する。*/
46 printf("%d 以下の素数 : %d 個 %Yn", n, k);
47 for( i=1; i<=k; i++ ) {
48     printf("%5d", a[i]);
49     if( i%10 == 0 ) { printf("%Yn"); }
50 }
51 printf("%Yn");
52 }

```

実行結果 : 方法 1.1 と同じ

実行時間 (出力時間を除く)

```

実行時間測定
% time ./a.out
100000 10の5乗
100000 以下の素数 : 9592 個
0.0u 0.0s 0:02 0% 0+0k 0+0io 0pf+0w
% time ./a.out
1000000 10の6乗
1000000 以下の素数 : 78498 個
0.0u 0.0s 0:03 0% 0+0k 0+0io 0pf+0w
% time ./a.out
10000000 10の7乗
10000000 以下の素数 : 664579 個
17.0u 0.0s 0:21 78% 0+0k 0+0io 0pf+0w

```

方法 1.3

改良点：方法 1.2 において、候補 p から 3 の倍数を除く。

素数の候補（3 の倍数を除く奇数） p を用意し、その候補に対して、5 以上 $[\sqrt{p}]$ 以下の奇数 d で割っていく。どの数でも割りきれない場合、素数とし、いずれかの数で割り切れた場合、合成数とする。

| | |
|-----------|-----------------------------------|
| 素数の候補 p | 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 25, ... |
| 除数 d | 奇数で、 $5 \leq d \leq [\sqrt{p}]$ |

●プログラム (prm113.c)

```

1  /* << prm113.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  #include <stdlib.h>
4  #define N 1000000 /* 配列サイズの最大値。*/
5
6  int main() {
7      int a[N+1], /* 素数を保存する配列。*/
8          d, /* 除数。*/
9          dp, /* p の増分 (2または4となる)。*/
10         i, k,
11         n, /* nの値。*/
12         p; /* 素数の候補。*/
13
14     /* 正整数nの読み込み。*/
15     scanf("%d", &n);
16     if( n <= 0 || (n > N) ) { exit(0); }
17
18     /* 初期設定。2, 3は、素数として保存。*/
19     a[1] = 2; a[2] = 3; k = 2;
20     /* 素数候補pの初期値。*/
21     p = 5;
22     /* 増分dpの初期値。*/
23     dp = 2;
24
25     /* 素数の探索。*/
26     while( p <= n ) {
27         /* 除数dの初期値。*/
28         d = 5;
29         while( d*d <= p ) {
30             if( p%d != 0 ) {
31                 /* 除数dの更新。*/
32                 d = d + 2;
33             } else {
34                 /* 割り切れた。*/
35                 break;
36             }
37         }

```



```

38
39     if( d*d > p) {
40         /* 素数候補p を素数として保存。*/
41         k++; a[k] = p;
42     }
43     /* 素数候補の更新。*/
44     p = p + dp;
45     /* 増分dpの更新。*/
46     dp = 6 - dp;
47 }
48
49 /* 求めた素数を出力する。*/
50 printf("%d 以下の素数 : %d 個  \n", n, k);
51 for( i=1; i<=k; i++ ) {
52     printf("%5d", a[i]);
53     if( i%10 == 0 ) { printf("\n"); }
54 }
55 printf("\n");
56 }

```

実行結果 : 方法 1.1 と同じ

実行時間 (出力時間を除く)

```

実行時間測定
% time ./a.out
100000 10の5乗
100000 以下の素数 : 9592 個
0.0u 0.0s 0:02 0% 0+0k 0+0io 0pf+0w
% time ./a.out
1000000 10の6乗
1000000 以下の素数 : 78498 個
0.0u 0.0s 0:03 0% 0+0k 0+0io 0pf+0w
% time ./a.out
10000000 10の7乗
10000000 以下の素数 : 664579 個
17.0u 0.0s 0:20 83% 0+0k 0+0io 0pf+0w

```

方法 1.4

改良点：方法 1.3 において、除数 d としてすでに得られた素数を使う。

素数の候補（3の倍数を除く奇数） p を用意し、その候補に対して、すでに得られた $[\sqrt{p}]$ 以下の素数 d で割っていく。どの数でも割りきれない場合、素数とし、いずれかの数で割り切れた場合、合成数とする。

| | |
|-----------|-----------------------------------|
| 素数の候補 p | 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 25, ... |
| 除数 d | すでに得られた $[\sqrt{p}]$ 以下の素数 |

●プログラム (prm114.c)

```

1  /* << prm114.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  #include <stdlib.h>
4  #define N 1000000 /* 配列サイズの最大値。*/
5
6  int main() {
7      int a[N+1], /* 素数を保存する配列。*/
8          d, /* 除数。*/
9          dp, /* p の増分 (2または4となる)。*/
10         i, k,
11         n, /* nの値。*/
12         p; /* 素数の候補。*/
13
14     /* 正整数nの読み込み。*/
15     scanf("%d", &n);
16     if( n <= 0 || (n > N) ) { exit(0); }
17
18     /* 初期設定。2,3は、素数として保存。*/
19     a[1] = 2; a[2] = 3; k = 2;
20     /* 素数候補pの初期値。*/
21     p = 5;
22     /* 増分dpの初期値。*/
23     dp = 2;
24
25     /* 素数の探索。*/
26     while( p <= n ) {
27         /* i番目の素数を除数dとする。*/
28         i = 2;
29         d = a[i];
30         while( d*d <= p ) {
31             if( p%d != 0 ) {
32                 /* 除数dをi番目の素数とする。*/
33                 i++; d = a[i];
34             } else {
35                 /* 割り切れた。*/
36                 break;
37             }

```

```

38     }
39
40     if( d*d > p ) {
41         /* 素数候補p を素数として保存。*/
42         k++; a[k] = p;
43     }
44     /* 素数候補pを更新する。*/
45     p = p + dp;
46     /* 増分dpを更新する。*/
47     dp = 6 - dp;
48 }
49
50 /* 求めた素数を入力する。*/
51 printf("%d 以下の素数 : %d 個  \n", n, k);
52 for( i=1; i<=k; i++ ) {
53     printf("%5d", a[i]);
54     if( i%10 == 0 ) { printf("\n"); }
55 }
56 printf("\n");
57 }

```

実行結果 : 方法 1.1 と同じ

実行時間 (出力時間を除く)

```

実行時間測定
% time ./a.out
100000 10の5乗
100000 以下の素数 : 9592 個
0.0u 0.0s 0:02 0% 0+0k 0+0io 0pf+0w
% time ./a.out
1000000 10の6乗
1000000 以下の素数 : 78498 個
0.0u 0.0s 0:02 0% 0+0k 0+0io 0pf+0w
% time ./a.out
10000000 10の7乗
10000000 以下の素数 : 664579 個
6.0u 0.0s 0:09 63% 0+0k 0+0io 0pf+0w

```

実行時間を厳密に測定する。

●プログラム (prml14t.c)

```

1  /* << prml14t.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  #include <stdlib.h>
4  #include <time.h>
5  #define N 1000000 /* 配列サイズの最大値。*/
6
7  int main() {
8      int a[N+1], /* 素数を保存する配列。*/
9          d,      /* 除数。*/
10         dp,     /* p の増分 (2または4となる)。*/
11         i, k,
12         n,      /* nの値。*/
13         p,      /* 素数の候補。*/
14         t1, t2; /* 測定用変数。*/
15
16     /* 正整数nの読み込み。*/
17     scanf("%d", &n);
18     if( n <= 0 || (n > N) ) { exit(0); }
19
20     /* 測定開始時刻 : t1 */
21     t1 = clock();
22
23     /* 初期設定。2, 3は、素数として保存。*/
24     a[1] = 2; a[2] = 3; k = 2;
25     p = 5;
26     dp = 2;
27
28     /* 素数の探索。*/
29     while( p <= n ) {
30         i = 2;
31         d = a[i];
32         while( d*d <= p ) {
33             if( p%d != 0 ) {
34                 i++; d = a[i];
35             } else {
36                 break;
37             }
38         }
39         if( d*d > p ) {
40             k++; a[k] = p; /* p を素数として保存。*/
41         }
42         p = p + dp;
43         dp = 6 - dp;
44     }
45
46     /* 測定終了時刻 : t2 */

```

```
47     t2 = clock();
48
49     /* 測定時間出力する。*/
50     printf("%d 以下の素数 %d個   生成時間%d ms\n",
51           n, k, (t2-t1)/1000);
52 }
```

実行時間（出力時間を除く）

```
% cc prml14t.c
% ./a.out
100000 10の5乗
100000 以下の素数 9592個   生成時間10 ms
% ./a.out
1000000 10の6乗
1000000 以下の素数 78498個   生成時間320 ms
% ./a.out
10000000 10の7乗
10000000 以下の素数 664579個   生成時間6820 ms
```

2. エラトステネスの方法

方法 2.1

正整数 n 以下の素数をつぎの手順で生成する。

- 手順 (0) 2 を素数とする。
- 手順 (1) 数列 $\{3, 5, 7, \dots, n\}$ を用意する。
- 手順 (2) 数列の中の最小値 p を素数とし、その数自身とその数の**倍数** ($2p, 3p, 4p, \dots$) を数列から取り除き、新しい数列を構成する。
- 手順 (3) 新しい数列が空になるまで手順 (2) を繰り返す。

●例 $n=29$

- 2を素数とする。
- 1 番目の数列 $\{3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, 21, 23, 25, 27, 29\}$
3を素数とし、3の倍数を削除する。
- 2 番目の数列 $\{5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 25, 29\}$
5を素数とし、5の倍数を削除する。
- 3 番目の数列 $\{7, 11, 13, 17, 19, 23, 29\}$
7を素数とし、7の倍数を削除する。
- 4 番目の数列 $\{11, 13, 17, 19, 23, 29\}$
11を素数とし、11の倍数を削除する。
- 5 番目の数列 $\{13, 17, 19, 23, 29\}$
13を素数とし、13の倍数を削除する。
- 6 番目の数列 $\{17, 19, 23, 29\}$
17を素数とし、17の倍数を削除する。
- 7 番目の数列 $\{19, 23, 29\}$
19を素数とし、19の倍数を削除する。
- 8 番目の数列 $\{23, 29\}$
23を素数とし、23の倍数を削除する。
- 9 番目の数列 $\{29\}$
29を素数とし、29の倍数を削除する。
- 10 番目の数列 $\{\}$
空集合となり終了。

●プログラム (prm211.c)

```

1  /* << prm211.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  #include <stdlib.h>
4  #define N 10000000 /* 配列サイズの最大値。*/
5
6  int main() {
7      char x[N+1]; /* 数列を配列xで表現する。
8                  すなわち、数列の要素iは、x[i]='0'、
9                  数列の要素でなくなると、x[i]='1'とする。*/
10     int count, /* 素数の個数。*/
11         i,k,
12         n, /* nの値。*/
13         p; /* 素数の候補。*/
14
15     /* 正整数nの読み込み。*/
16     scanf("%d",&n);
17     if( n <= 0 || (n > N) ) { exit(0); }
18
19     /* 初期設定。iが素数の候補である間x[i]='0'。
20        iが素数pの倍数となる場合x[i]='1'。*/
21     for( i=3; i<=n; i=i+2 ) { x[i] = '0'; }
22     /* 素数候補pの初期値。*/
23     p = 3;
24
25     /* 素数の探索。*/
26     while( p <= n ) {
27         if( x[p] == '0' ) {
28             /* pの倍数を削除。*/
29             for( k=2*p; k<=n; k=k+p ) {
30                 x[k] = '1';
31             }
32         }
33         /* 素数候補pの更新。*/
34         p = p + 2;
35     }
36
37     /* x[i]='0' となる数 i は素数なので出力する。*/
38     count = 1;
39     printf("%5d", 2);
40     for( i=3; i<=n; i=i+2 ) {
41         if( x[i] == '0' ) {
42             count++; printf("%5d", i);
43             if( count%10 == 0 ) { printf("\n"); }
44         }
45     }
46     printf("\n%d 以下の素数 : %d 個 \n", n, count);
47 }

```

実行結果

```

% cc prm211.c
% ./a.out
1000
  2   3   5   7  11  13  17  19  23  29
 31  37  41  43  47  53  59  61  67  71
 73  79  83  89  97 101 103 107 109 113
127 131 137 139 149 151 157 163 167 173
179 181 191 193 197 199 211 223 227 229
233 239 241 251 257 263 269 271 277 281
283 293 307 311 313 317 331 337 347 349
353 359 367 373 379 383 389 397 401 409
419 421 431 433 439 443 449 457 461 463
467 479 487 491 499 503 509 521 523 541
547 557 563 569 571 577 587 593 599 601
607 613 617 619 631 641 643 647 653 659
661 673 677 683 691 701 709 719 727 733
739 743 751 757 761 769 773 787 797 809
811 821 823 827 829 839 853 857 859 863
877 881 883 887 907 911 919 929 937 941
947 953 967 971 977 983 991 997
1000 以下の素数 : 168 個

```

実行時間（出力時間は除く）

```

実行時間測定
% ./a.out
100000 10の5乗
100000 以下の素数 9592個 生成時間0 ms
% ./a.out
1000000 10の6乗
1000000 以下の素数 78498個 生成時間20 ms
% ./a.out
10000000 10の7乗
10000000 以下の素数 664579個 生成時間610 ms

```


方法 2.2 エラトステネスの方法の改良

方法 2.1 の手順 (2)、手順 (3) を改良する。
 $2*p, 3*p, 4*p, \dots, (p-1)*p$ は、すでに数列から取り除かれているはずだから省略できる。

- 手順 (0) 2 を素数とする。
- 手順 (1) 数列 $\{3, 5, 7, \dots, n\}$ を用意する。
- 手順 (2) 数列の中の最小値 p を素数とし、その数自身とその数の倍数 ($p*p, p*(p+1), p*(p+2), \dots$) を数列から取り除き、新しい数列を構成する。
- 手順 (3) $p*p$ が n 以下の間、手順 (2) を繰り返す。

●例 $n=29$

2 を素数とする。

- 1 番目の数列 $\{3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, 21, 23, 25, 27, 29\}$
 3 を素数とし、 $3*3, 3*4, 3*5, 3*6, 3*7, 3*8, 3*9$ を削除する。

- 2 番目の数列 $\{5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 25, 29\}$
 5 を素数とし、 $5*5$ を削除する。

- 3 番目の数列 $\{7, 11, 13, 17, 19, 23, 29\}$
 7 を素数とする。削除する要素がなくなったので、 $\{11, 13, 17, 19, 23, 29\}$ を素数とし終了する。

●プログラム (prm221.c)

```

1  /* << prm221.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  #include <stdlib.h>
4  #define N 10000000 /* 配列サイズの最大値。*/
5
6  int main() {
7      char x[N+1]; /* 数列を配列xで表現する。
8                  すなわち、数列の要素iは、x[i]='0'、
9                  数列の要素でなくなると、x[i]='1'とする。*/
10     int count, /* 素数の個数。*/
11         i, k,
12         n, /* nの値。*/
13         p; /* 素数の候補。*/
14
15     /* 正整数nの読み込み。*/
16     scanf("%d", &n);
17     if( n <= 0 || (n > N) ) { exit(0); }
18
19     /* 初期設定。iが素数の候補である間x[i]='0'。
20                iが素数pの倍数となる場合x[i]='1'。*/
21     for( i=3; i<=n; i=i+2 ) { x[i] = '0'; }
22     /* 素数候補pの初期値。*/

```

```

23  p = 3;
24
25  /* 素数の探索。*/
26  while( p*p <= n ) {
27      if( x[p] == '0' ) {
28          /* pの倍数を削除。*/
29          for( k=p*p; k<=n; k=k+p ) {
30              x[k] = '1';
31          }
32      }
33      /* 素数候補pの更新。*/
34      p = p + 2;
35  }
36
37  /* x[i]='0' となる数 i は素数なので出力する。*/
38  count = 1;
39  printf("%5d", 2);
40  for( i=3; i<=n; i=i+2 ) {
41      if( x[i] == '0' ) {
42          count++; printf("%5d", i);
43          if( count%10 == 0 ) { printf("\n"); }
44      }
45  }
46  printf("\n%d 以下の素数 : %d 個 \n", n, count);
47  }

```

実行結果 : 方法 2.1 と同じ

実行時間 (出力時間は除く)

実行時間測定

```
% ./a.out
```

```
100000 10の5乗
```

```
100000 以下の素数 9592個 生成時間0 ms
```

```
% ./a.out
```

```
1000000 10の6乗
```

```
1000000 以下の素数 78498個 生成時間10 ms
```

```
% ./a.out
```

```
10000000 10の7乗
```

```
10000000 以下の素数 664579個 生成時間340 ms
```

方法 2.3 エラトステネスの方法の改良

方法 2.2 の手順 (2) を改良する。
 p が奇数なので、 $p*(p+1)$, $p*(p+3)$, $p*(p+5)$, ... は偶数になり省略できる。

- 手順 (0) 2 を素数とする。
- 手順 (1) 数列 $\{3, 5, 7, \dots, n\}$ を用意する。
- 手順 (2) 数列の中の最小値 p 素数とし、その数自身とその数の**倍数** ($p*p$, $p*(p+2)$, $p*(p+4)$, ...) を数列から取り除き、新しい数列を構成する。
- 手順 (3) $p*p$ が n 以下の間、手順 (2) を繰り返す。

●例 $n=29$

- 2 を素数とする。
- 1 番目の数列 $\{3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, 21, 23, 25, 27, 29\}$
 3 を素数とし、 $3*3$, $3*5$, $3*7$, $3*9$ を削除する。
- 2 番目の数列 $\{5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 25, 29\}$
 5 を素数とし、 $5*5$ を削除する。
- 3 番目の数列 $\{7, 11, 13, 17, 19, 23, 29\}$
 7 を素数とする。削除する要素がなくなったので、 $\{11, 13, 17, 19, 23, 29\}$ を素数とし終了する。

●プログラム (prm231.c)

```

1  /* << prm231.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  #include <stdlib.h>
4  #define N 10000000 /* 配列サイズの最大値。*/
5
6  int main() {
7      char x[N+1]; /* 数列を配列xで表現する。
8                  すなわち、数列の要素iは、x[i]='0'、
9                  数列の要素でなくなると、x[i]='1'とする。*/
10     int count, /* 素数の個数。*/
11         i, k,
12         n, /* nの値。*/
13         p; /* 素数の候補。*/
14
15     /* 正整数nの読み込み。*/
16     scanf("%d", &n);
17     if( n <= 0 || (n > N) ) { exit(0); }
18
19     /* 初期設定。iが素数の候補である間x[i]='0'。
20        iが素数pの倍数となる場合x[i]='1'。*/
21     for( i=3; i<=n; i=i+2 ) { x[i] = '0'; }
22     /* 素数候補pの初期値。*/
23     p = 3;

```

```

24
25  /* 素数の探索。*/
26  while( p*p <= n ) {
27      if( x[p] == '0' ) {
28          /* pの倍数を削除。*/
29          for( k=p*p; k<=n; k=k+2*p ) {
30              x[k] = '1';
31          }
32      }
33      /* 素数候補pの更新。*/
34      p = p + 2;
35  }
36
37  /* x[i]='0' となる数 i は素数なので出力する。*/
38  count = 1;
39  printf("%5d", 2);
40  for( i=3; i<=n; i=i+2 ) {
41      if( x[i] == '0' ) {
42          count++; printf("%5d", i);
43          if( count%10 == 0 ) { printf("\n"); }
44      }
45  }
46  printf("\n%d 以下の素数 : %d 個 \n", n, count);
47  }

```

実行結果：方法 2.1 と同じ

実行時間（出力時間は除く）

```

実行時間測定
% ./a.out
100000 10の5乗
100000 以下の素数 9592個 生成時間0 ms
% ./a.out
1000000 10の6乗
1000000 以下の素数 78498個 生成時間10 ms
% ./a.out
10000000 10の7乗
10000000 以下の素数 664579個 生成時間220 ms

```

方法 2.4 エラトステネスの方法の改良

方法 2.3 の手順 (2) を改良する。

手順 (0) 2を素数とする。

手順 (1) 数列 $\{3, 5, 7, \dots, n\}$ を用意する。

手順 (2) 数列の中の最小値を素数 p とし、その数自身とその数の倍数を数列から取り除き、新しい数列を構成する。

p が $6k+1$ の形の素数とわかったとき、取り除く倍数を、
 $p*p, p*(p+4), p*(p+6), p*(p+10), p*(p+12), \dots$ とする。

p が $6k+5$ の形の素数とわかったとき、取り除く倍数を、
 $p*p, p*(p+2), p*(p+6), p*(p+8), p*(p+12), \dots$ とする。

手順 (3) $p*p$ が n 以下の間、手順 (2) を繰り返す。

●プログラム (prm241.c)

```

1  /* << prm241.c >> */
2  #include <stdio.h>
3  #include <stdlib.h>
4  #define N 10000000 /* 配列サイズの最大値。*/
5
6  int main() {
7
8      char x[N+1]; /* 数列を配列xで表現する。
9                  すなわち、数列の要素iは、x[i]='0'、
10                 数列の要素でなくなると、x[i]='1'とする。*/
11     int count, /* 素数の個数。*/
12         dq, /* 増分。*/
13         i, k,
14         n, /* nの値。*/
15         p, /* 素数の候補。*/
16         pq, /* pの倍数。*/
17         q;
18
19     /* 正整数nの読み込み。*/
20     scanf("%d", &n);
21     if( n <= 0 || (n > N) ) { exit(0); }
22
23     /* 初期設定。iが素数の候補である間x[i]='0'。
24                iが素数pの倍数となる場合x[i]='1'。*/
25     for( i=3; i<=n; i=i+2 ) { x[i] = '0'; }
26     p = 3;
27     /* 3の倍数を削除。*/
28     for( k=p*p; k<=n; k=k+2*p ) { x[k] = '1'; }
29     /* 素数候補pの初期値。*/
30     p = 5;
31
32     /* 素数の探索。*/
33     while( p*p <= n ) {

```

```

34     if( x[p] == '0' ) {
35         /* 増分dqの更新。*/
36         if( p%6 == 1 ) {
37             dq = 2;
38         } else {
39             dq = 4;
40         }
41         q = p; pq = p*q;
42         /* pの倍数pqを削除。*/
43         do {
44             x[pq] = '1';
45             dq = 6 - dq;
46             q = q + dq;
47             pq = p*q;
48         } while( pq <= n );
49     }
50     /* 素数候補pの更新。*/
51     p = p + 2;
52 }
53
54 /* x[i]='0' となる数 i は素数なので出力する。*/
55 count = 1;
56 printf("%5d", 2);
57 for( i=3; i<=n; i=i+2 ) {
58     if( x[i] == '0' ) {
59         count++; printf("%5d", i);
60         if( count%10 == 0 ) { printf("\n"); }
61     }
62 }
63 printf("\n%d 以下の素数 : %d 個 \n", n, count);
64 }

```

実行結果 : 方法 2.1 と同じ

実行時間 (出力時間は除く)

```

実行時間測定
% ./a.out
100000 10の5乗
100000 以下の素数 9592個 生成時間0 ms
% ./a.out
1000000 10の6乗
1000000 以下の素数 78498個 生成時間10 ms
% ./a.out
10000000 10の7乗
10000000 以下の素数 664579個 生成時間180 ms

```