

Leonardo Schlüter Leite

**SEGURANÇA EM COMPUTAÇÃO:  
TRABALHO INDIVIDUAL 2**

Florianópolis

2019

## SUMÁRIO

<b>1</b>	<b>GERADORES DE NÚMEROS PSEUDOALEATÓRIOS ..</b>	<b>3</b>
1.1	GERADOR CONGRUENTE LINEAR .....	3
1.2	MULTIPLY-WITH-CARRY .....	5
1.3	COMPARAÇÃO .....	7
<b>2</b>	<b>NÚMEROS PRIMOS .....</b>	<b>8</b>
2.1	MILLER-RABIN .....	8
2.2	SOLOVAY-STRASSEN .....	11
2.3	COMPARAÇÃO .....	13

## 1 GERADORES DE NÚMEROS PSEUDOALEATÓRIOS

Neste capítulo serão apresentados os dois algoritmos implementados para a geração de números pseudoaleatórios. Ambos os algoritmos selecionados produzem números múltiplos de 32, portanto números com 56 bits, 168, 224 e etc. não serão gerados.

### 1.1 GERADOR CONGRUENTE LINEAR

Abaixo temos o código utilizado para gerar números aleatório usando LGC, baseando-se no algoritmo mostrado em <https://aaronSchlegel.me/linear-congruential-generator-r.html>

```
public class LinearCongruential {

    long modulus;
    long a; // multiplicador
    long c; // incremento
    long seed;

    // inicializacao do gerador
    // Para que o periodo da sequencia seja do
    // tamanho
    // do modulo eh necessario que o deslocamento
    // ou
    // seja relativamente primo com o modulo
    // que a-1 seja divisivel por todos
    // os fatores primos de m
    public LinearCongruential(long modulus, long a,
        long c, long seed){

        this.modulus = modulus;
        this.a = a;
        this.c = c; // se c for = 0, caimos em
        // outro
        // tipo de gerador.
        this.seed = seed;
    }

    public long generate(){
```

```

this.seed = (a*this.seed +c) % modulus;
// multiplica a semente , soma com constante
// e faz o modulo .
// a seed eh atualizada e entao retornada .
return seed;
}
}

```

Tendo este código implementado, podemos perceber que os números gerados são de 64bit. Para gerar números que sejam múltiplos de 64, como 32, 128, 1024 e 4096 foi construído um loop que a cada iteração cria uma nova semente, inicializa um objeto do tipo LinearConruential e pede o próximo número. Então esses números são concatenados até termos a quantidade de bits necessária. Na tabela 1 temos exemplos de números de vários tamanhos gerados utilizando o algoritmo LGC.

Tabela 1: Exemplo de números gerados com LGC.

Tamanho em bits	Número Gerado
31	1982274587
63	7647551033894467049
511	4487339197896165103959118044218800277 4439806092253007016447113452822890646061608 0851038371269032048288673820170285582936925 9415897498595071394759598429613
1023	812237707737715233392748949412645909792158 4156200002770059826252922922678883260357074016455 7416308904108916625008336311014371426803547486977 8315806651580409230750320778800842824037265645671 1313615119209623855698128160229770033050315635554 3835736811091460828166202201038954391496688421521 509392464365308518149

2047	133875388389516398504794679886249058273696 3550505146432481406994129611692239266191110381182 9788109415713816627857207083012074316855387160589 8706811036192399219716020261922133532670520158054 4359048522073952207009051872071128440534844287149 0748686386866224474579717907067239357655113674851 2839884696560513677369673605173781255925654694451 6383060636108090887768503211080391927733196451434 3834228396222280458809625433748472226619983851991 3862510479680144492499378614729667166761507437305 4571115905226657988969455696562940111326545485325 538695556123492714498404690773376471228491925002 6987657231838100982214283648766262412
------	---

## 1.2 MULTIPLY-WITH-CARRY

Abaixo temos o código utilizado para gerar números aleatório usando MWC, baseando-se no algoritmo mostrado em <https://www.javamex.com/tutorials/random>

```

public class MultiplyWithCarry {

    final long a = 0xffffda61L;
    long seed = System.nanoTime() & 0xffffffffL;

    // Parecido com o LGC, porem passa em
    // alguns testes estatisticos que o LGC falha,
    // se forem escolhidos bons parametros.
    public int nextInt() {
        seed = (a * (seed & 0xffffffffL)) + (seed
            >>> 32);
        // primeiro zera os 32 bits
        // mais significativo da semente,
        // depois multiplica e soma com a semente
        // dividida por 2^32 com shift right.
        return Math.abs((int) seed);
    }

}

```

Tendo este código implementado, podemos perceber que os números gerados são de 32bit. Para gerar números que sejam múltiplos de 32, como 64, 128,

1024 e 4096 foi construído um loop que a cada iteração cria um novo objeto do tipo `MultiplyWithCarry` e pede o próximo número. Então esses números são concatenados até termos a quantidade de bits necessária. Abaixo temos alguns exemplos de números gerados com este algoritmo:

Tabela 2: Exemplo de números gerados com MWC.

Tamanho em bits	Número Gerado
31	1912360281
31	1697062396
63	8081633200613964543
63	7733642056664092968
127	139146135588267251463073470093232054794
127	142489858770018732778875980919996352105
255	34831164690570254176761523765974482045317 576655770892545132398369993994889285
511	64512565120576575476488228655115924471895509674723 38785114752729831791781378202144567519263387958490 37774611597961106016979593759252393 5187131540682925669
1023	8432342347830620320615947194601875109659591659497 0552644938966090273130665389409798169320277031109 4597090074742525306093839703240434063817374330155 1160496229362402253946265710259922395533222700680 9935654348850142002119831311038224543451291024879 7317571809893797631884085882875442465747431544498 77490551364782
2045	234770526248041897243529882238857384426575675682 3290223946978657547339232923569428804878073904038 5111600344987236414314259856384286244328268282262 3273164679719961176400321538832913884277954840130 6320760280984521312547086369237279770286895228148 1607574296478312355993381594201964491826303683628 4858913062917608434283318898496483642051374272849 6157107010057323859648205622533858612502392295284 7784286609915676863122899983873354655093704828457 5111086003311425874880159565583762686068197904802 2692115046027914387712221046447889928336556397368 7831561354207987182264589167098841737964046076219 8174542639509214971342685881

### 1.3 COMPARAÇÃO

Segundo a 3, podemos concluir que em média, o LGC executa em menos tempo utilizando as implementações apresentadas. Porém, é sabido que as implementações apresentadas podem não ser as mais eficientes, visto que a linguagem Java não é exatamente propícia para operações bitwise.

Tabela 3: Exemplo de números gerados com MWC.

Tamanho em bits	Elapsed Time LGC	ElapsedTime MWC	LGC - MWC
32	2.41671E-4s	3.77667E-4s	-1.3599598605651408E-4
64	5.482E-6s	5.161E-6s	3.209997885278426E-7
128	7.859E-6s	7.045E-6s	8.140000318235252E-7
256	1.2502E-5s	2.5166E-5s	-1.2664000678341836E-5
512	2.0995E-5s	2.1003E-5s	-7.999915396794677E-9
1024	5.0945E-5s	3.1665E-5s	1.9279999833088368E-5
2048	1.56663E-4s	2.00992E-4s	-4.4329004595056176E-5
4096	9.995E-5s	1.27286E-4s	-2.733599831117317E-5
8192	2.52915E-4s	8.7043E-5s	1.6587198479101062E-4
16384	1.79728E-4s	1.011E-4s	7.86279997555539E-5

## 2 NÚMEROS PRIMOS

Neste capítulo será mostrado os dois métodos utilizados para verificar a primalidade de um número. Primeiro apresentaremos quatro números inteiros para cada potência de dois, começando com o expoente igual 5 e terminando em 12, gerados pelos algoritmos apresentados anteriormente. Depois será mostrado os códigos dos dois métodos verificadores, de forma comentada. Por último será apresentado uma comparação baseada em complexidade do algoritmo e nos tempos apresentados pela implementações propostas.

Dado esses números, agora será apresentados os métodos que serão utilizados para verificar se esses números são primos

### 2.1 MILLER-RABIN

Este método contém alguns contribuidores, sendo os principais Gary L. Miller e Michael O. Rabin. O primeiro conseguiu desenvolver um teste determinístico e o segundo propôs uma modificação para trazer probabilidade para dentro do verificador. Segue um exemplo de implementação:

```
public class MillerRabin {

    private int rounds;

    public MillerRabin(int numberOfRounds){
        this.rounds = numberOfRounds;
    }

    public boolean test(BigInteger number){
        // verifica se o numero e par.
        if (number.divideAndRemainder(BigInteger.
            TWO)[1]
            .equals(BigInteger.ZERO)) {
            return false;
        }
        //incrementador para a decomposicao do
        numero
        int powerOf2 = 0;
        // como e impar, diminuimos 1 para decompor
        BigInteger odd = number.subtract(BigInteger
            .ONE);
```



```

//loop da decomposicao em potencia de 2
//enquanto o mod por 2 for igual a 0
while (odd.mod(BigInteger.TWO).equals(0)) {
    // atualiza o incrementador
    powerOf2++;
    //atualiza o valor para que o loop
    // tenha um fim ...
    odd = odd.divide(BigInteger.TWO);
}

```

```

Random random = new Random();
for(int i = 0; i < this.rounds; i++){
    BigInteger randomBase =
        selectRandomBase(number, random);
    // depois de ter selecionado a base,
    eleva ela
    // a potencia impar que sobrou da
    decomposicao
    // modulo o numero que se quer testar
    // este sera o divisor
    BigInteger divisor = randomBase.modPow(
        odd, number);

    //se divisor nao for igual a um e nao
    for igual ao numero - 2
    if( !divisor.equals(BigInteger.ONE) &&
        !divisor.equals(number.subtract
            (BigInteger.TWO))){
        if(!this.teste(divisor, number,
            powerOf2)){
            return false;
        }
    }
}

// se depois de todos os rounds
// o metodo nao tiver retornado
//o numero e um possivel primo.
//se o numero nao for primo

```

```

        // o algoritmo tem  $4^{-(\text{numero de rodadas})}$ 
        // probabilidade
        // de dizer que o numero eh primo.
        return true;
    }

    private BigInteger selectRandomBase(BigInteger number, Random random){
        BigInteger randomBase;
        // seleciona uma base entre 2 e (n-2)
        do {
            randomBase = new BigInteger(number.
                subtract(BigInteger.TWO).bitLength
                (), random);
        } while (randomBase.compareTo(BigInteger.
            TWO) < 0 || randomBase.compareTo(number
                .subtract(BigInteger.TWO)) > 0);
        return randomBase;
    }

    private boolean teste(BigInteger divisor,
        BigInteger number, int powerOf2){
        // verifica se o numero eh divisivel por
        // alguma potencia do divisor antes
        // encontrado
        for(int j = 0; j < powerOf2; j++){
            divisor = divisor.modPow(BigInteger.TWO
                , number);
            // se for, retorna falso.
            if(!divisor.equals(number.subtract(
                BigInteger.ONE))){
                return false;
            }
        }
        return true;
    }
}

```

## 2.2 SOLOVAY–STRASSEN

Agora será apresentado uma implementação do algoritmo desenvolvido por Robert M. Solovay e Volker Strassen. Apesar de um teste já superado por outros, como pelo próprio Miller-Rabin, este algoritmo foi escolhido pela importância ao demonstrar a possibilidade de por o algoritmo RSA em prática. Assim como o Miller-Rabin também é um teste probabilístico, sendo possível gerar a resposta errada.

```

public class SolovayStrassen {
    private int rounds;
    public SolovayStrassen(int rounds){
        this.rounds = rounds;
    }

    public boolean test(BigInteger number){
        // verifica se o numero e par.
        if (number.divideAndRemainder(BigInteger.
            TWO)[1].equals(BigInteger.ZERO)) {
            return false;
        }
        Random random = new Random();

        for(int i =0; i < rounds; i++){
            BigInteger randomDividend =
                selectRandomDividend(number, random
            );
            // verifica o quociente da divisao
            BigInteger quotient = randomDividend.
                divide(number);

            // cria a potencia baseada em (numero -
                1 ) /2
            // que sera utilizada para testar se
            // o numero eh composto
            BigInteger power = number.subtract(
                BigInteger.ONE).divide(BigInteger.
                TWO);

            // se o quociente for igual a 0,

```

```

        // ou se o quociente mod numero sendo
        // testado
        // for igual ao dividendo elevado a
        // potencia achada
        // anteriormente , entao o numero e
        // composto
        if (quotient.equals(BigInteger.ZERO) ||
            quotient.mod(number).equals(
                randomDividend.modPow(power, number)
            )) {
            return false;
        }
    }
    return true;
}

private BigInteger selectRandomDividend(
    BigInteger number, Random random) {
    // seleciona um dividendo aleatorio entre 2
    // e n - 1.
    BigInteger randomDividend;
    do {
        randomDividend = new BigInteger(number.
            subtract(BigInteger.ONE).bitLength()
            , random);
    } while (randomDividend.compareTo(
        BigInteger.TWO) < 0 || randomDividend.
        compareTo(number.subtract(BigInteger.
            ONE)) > 0);
    return randomDividend;
}

// nao podemos esquecer tambem que a
// probabilidade de erro  $2^{-(\text{numero de rodadas})}$ 
}

```

## 2.3 COMPARAÇÃO

Será mostrado tabelas com diferentes números de rodada para o algoritmo de Miller-Rabin, enquanto o do Solovay–Strassen deixaremos fixado o número de rodadas em 2000000000. Começaremos com 1000, depois 2000 e por último 20000. A primeira comparação antes de partirmos para dados reais é da complexidade. O Miller-Rabin quando mal implementado tem  $O(\text{NumeroRodadas} * \log^3(\text{numeroSendoTestado}))$ , mas podemos reduzir isso para  $O(\text{NumeroRodadas} * \log^2(\text{numeroSendoTestado}))$ . Enquanto o Solovay–Strassen tem complexidade de  $O(\text{NumeroRodadas} * \log^3(\text{numeroSendoTestado}))$ . Desta forma podemos esperar que os tempos de execução, considerando que o Miller-Rabin não tenha sido acelerado ao máximo, serão iguais. Todos os tempos aqui listados são em segundos.

Tabela 4: Tabela dos resultados e tempos dos algoritmos com 1000 rodadas. (MR = Miller-Rabin, SS = Solovay–Strassen, ET = Elapsed Time)

Índice	MR	SS	ET MR	ET SS	Diferença
1	Sim	Não	0,02721946	0,00082451	0,02639494
2	Sim	Não	0,00395581	0,00003180	0,00392401
3	Sim	Não	0,00421093	0,00001616	0,00419477
4	Sim	Não	0,00606996	0,00002150	0,00604846
5	Sim	Não	0,01363707	0,00002138	0,01361570
6	Sim	Não	0,00691495	0,00003078	0,00688417
7	Sim	Não	0,00607304	0,00003843	0,00603461
8	Sim	Não	0,00514969	0,00001684	0,00513284
9	Sim	Não	0,01137630	0,00002545	0,01135086
10	Sim	Não	0,01114735	0,00001635	0,01113100
11	Sim	Não	0,01215473	0,00003235	0,01212238
12	Sim	Não	0,01581122	0,00003540	0,01577581
13	Sim	Não	0,03879687	0,00002254	0,03877433
14	Sim	Não	0,05173407	0,00002865	0,05170542
15	Sim	Não	0,04396776	0,00001802	0,04394974
16	Sim	Não	0,02912524	0,00001844	0,02910680
17	Sim	Não	0,11564312	0,00002016	0,11562296
18	Sim	Não	0,10420472	0,00001519	0,10418953
19	Sim	Não	0,11902215	0,00002068	0,11900147
20	Sim	Não	0,13295890	0,00003048	0,13292842
21	Sim	Não	0,54929798	0,00001912	0,54927887
22	Sim	Não	0,49270492	0,00001969	0,49268523

23	Sim	Não	1,05076475	0,00001630	1,05074846
24	Sim	Não	1,06246156	0,00003153	1,06243002
25	Sim	Não	4,86770054	0,00002803	4,86767251
26	Sim	Não	4,78670085	0,00003337	4,78666748
27	Sim	Não	6,13922313	0,00002661	6,13919652
28	Sim	Não	5,04230766	0,00002859	5,04227907
29	Sim	Não	39,54266595	0,00003313	39,54263282
30	Sim	Não	38,74941144	0,00009253	38,74931891
31	Sim	Não	37,17281331	0,00003463	37,17277868
32	Sim	Não	42,53774093	0,00003393	42,53770700

Tabela 5: Tabela dos resultados e tempos dos algoritmos com 2000 rodadas. (MR = Miller-Rabin, SS = Solovay–Strassen, ET = Elapsed Time)

Índice	MR	SS	ET MR	ET SS	Diferença
1	Sim	Não	,07188966	,00358343	,06830623
2	Sim	Não	,01092295	,00004786	,01087509
3	Sim	Não	,00827426	,00001637	,00825789
4	Sim	Não	,01022792	,00001961	,01020831
5	Sim	Não	,01549784	,00015534	,01534250
6	Sim	Não	,01036804	,00002936	,01033868
7	Sim	Não	,00992531	,00002481	,00990050
8	Sim	Não	,00995677	,00003534	,00992143
9	Sim	Não	,02164093	,00001231	,02162862
10	Sim	Não	,01794020	,00002112	,01791908
11	Sim	Não	,01740474	,00001803	,01738670
12	Sim	Não	,01651986	,00001889	,01650097
13	Sim	Não	,05196184	,00001506	,05194679
14	Sim	Não	,05953822	,00002791	,05951031
15	Sim	Não	,04452142	,00001748	,04450393
16	Sim	Não	,05643745	,00001414	,05642330
17	Sim	Não	,19155928	,00001875	,19154053
18	Sim	Não	,17732421	,00001681	,17730740
19	Sim	Não	,17727300	,00002178	,17725122
20	Sim	Não	,18070891	,00002645	,18068246
21	Sim	Não	2,18059601	,00001692	2,18057909
22	Sim	Não	1,84947173	,00003092	1,84944081
23	Sim	Não	1,11954804	,00002089	1,11952716
24	Sim	Não	1,52860683	,00001426	1,52859256

25	Sim	Não	11,01797639	,00004364	11,01793276
26	Sim	Não	11,19984695	,00004088	11,19980607
27	Sim	Não	10,98346072	,00002964	10,98343108
28	Sim	Não	12,17771666	,00003624	12,17768042
29	Sim	Não	87,54197128	,00003224	87,54193904
30	Sim	Não	89,05598291	,00005919	89,05592372
31	Sim	Não	82,28403497	,00002042	82,28401455
32	Sim	Não	82,27667705	,00007727	82,27659978

Tabela 6: Tabela dos resultados e tempos dos algoritmos com 20000 rodadas. (MR = Miller-Rabin, SS = Solovay–Strassen, ET = Elapsed Time)

Índice	MR	SS	ET MR	ET SS	Diferença
1	Sim	Não	0,11171003	0,00072251	0,11098752
2	Sim	Não	0,07335955	0,00011614	0,07324341
3	Sim	Não	0,08186430	0,00001901	0,08184529
4	Sim	Não	0,05165693	0,00001826	0,05163867
5	Sim	Não	0,13971304	0,00012893	0,13958411
6	Sim	Não	0,13462999	0,00003382	0,13459617
7	Sim	Não	0,11232166	0,00002404	0,11229762
8	Sim	Não	0,11554731	0,00002949	0,11551782
9	Sim	Não	0,24554998	0,00003056	0,24551941
10	Sim	Não	0,22760821	0,00004261	0,22756561
11	Sim	Não	0,19712433	0,00003155	0,19709278
12	Sim	Não	0,20150501	0,00003131	0,20147369
13	Sim	Não	0,72246317	0,00003407	0,72242911
14	Sim	Não	0,73429265	0,00003507	0,73425758
15	Sim	Não	0,71114959	0,00003585	0,71111373
16	Sim	Não	0,43449985	0,00004040	0,43445945
17	Sim	Não	2,46091771	0,00002405	2,46089366
18	Sim	Não	2,56907771	0,00004308	2,56903463
19	Sim	Não	1,63278166	0,00002478	1,63275688
20	Sim	Não	3,39448872	0,00007026	3,39441846
21	Sim	Não	14,56426880	0,00003966	14,56422914
22	Sim	Não	14,36132480	0,00007242	14,36125237
23	Sim	Não	15,49475016	0,00004771	15,49470245
24	Sim	Não	16,97889106	0,00001516	16,97887590
25	Sim	Não	112,70947719	0,00002850	112,70944869

26	Sim	Não	119,64860039	0,00001713	119,64858326
27	Sim	Não	117,71940390	0,00002893	117,71937497
28	Sim	Não	116,97791633	0,00002738	116,97788895
29	Sim	Não	903,69619122	0,00002027	903,69617095
30	Sim	Não	849,73224558	0,00007467	849,73217091
31	Sim	Não	803,39407188	0,00002740	803,39404448
32	Sim	Não	858,20336123	0,00001957	858,20334166

Nas tabelas acima temos dois comportamentos inesperados. O primeiro é que enquanto o Solovay-Strassen tem sua duração muito baixa, o Miller-Rabin tem seu tempo de execução mais que dobrando quando alteramos a quantidade de bits para o dobro. Motivos para isso podem ser vários, mas o mais óbvio é a escolha da linguagem. Sabemos que Java não é a linguagem mais robusta, muito menos seu ambiente de execução. Outro possível problema é a dependência que a implementação tem da classe BigInteger para lidar com números exageradamente grandes. O Outro comportamento é que com 1000, 2000 e 20000 rodadas, o Miller-Rabin não foi capaz de identificar que os números não eram primos. Enquanto o Solovay-Strassen identificou muito fácil. Obviamente isso acontece pois o número de rodadas é muito diferente entre as duas implementações. Porém, isto é uma barreira de hardware/software disponíveis e escolhidos para o desenvolvimento deste trabalho. Portanto, de acordo com todos os códigos apresentados e dados listados, podemos concluir que neste caso específico a implementação do Solovay-Strassen apresentou melhores resultados.

Tabela 7: Tabela de números aleatórios primos.

Índice	Número
1	2029663043
2	1818701935
3	1269497125
4	2066721673
5	7630766861971458425
6	8305496549126277389
7	7622826425035437111
8	7040092047322450767
9	120298170997570680356444293518225934565
10	133804528563206615538729272032743639375
11	162811172248064604546734121441704956247
12	125680834290773339795990496296686958291



13	53215508396768921864158266896585268430336999318 646838633790285185186997324917
14	40533387024726302616725978853770682440451470247 015357489371785044403544074253
15	50502215623936459773444886938277764357408507917 167559671340915625223036862831
16	37734798666453584805041211019807942609813608663 655818417264849597749727573747
17	36784024343224613212559066245057212238014342749 80623156784568725896021848104778576704045031428 32774527703592792175178308492505461418621570750 3034566100539
18	56825781112553700490447430168742749383412535001 26556254774860280317538523703915964539415705371 70443377480260544128892227592764591285388238177 9991232856009
19	37528720125794310288937004851364243958326795809 40651767609704806360556501049520147660521852605 87827457428974335715570652403320475451066954544 3375434319783
20	56971371811348059825093807875808982782138683074 87270084484693844529759960002955606047402213272 03950408186257729813384481076318081250684317120 7462213122379
21	67070175241581097513176190774351287166953940781 62212134354146409421311659777730953400907447351 72687809209125622836612169773670937086932924925 32445454197623366508556427506681133327621266758 04618810400825102026210689501802632981977324424 97233857375390305733502475950890675886079368610 34388423329835128233056113
22	76029136412596490979197160539457113279797433033 42666950244411032008654439987380268689081295278 23832447840127253328190292216663380345595100757 25264237787170471930437119969684211278159790513 71008395727018531608545070911117162639728027573 45608221251697917759445569694683965497018484031 17689231729587590958853333

23	66134819633397037237609151550203988817500456486 95720427323914180668691926641401420467448165505 02314580421162016163678279885948160004851867176 37437196612925867473633333070627040038856390783 41979985023912914826977462340578280347766366312 31365877675311809321485256691730643635961661416 91428707948138486244956699
24	79262019616818438601650147906191545917783951859 01264539785282623296805597102398658551251672065 29253122979458871585714980826441528674239985510 50429360726310272275013427247238161272861282596 76277035930433739590111243976706641806609979008 50936208871648970265765134270907407636709269867 82562324682727591311010025
25	13371479341546463597378969830319908828669466900 14354342028546467597392946333122207573261650192 20550976142683097445604595702857143515171188507 15211053313804215641516978017903523115552105333 88963575524376554025706606694415355921163149496 16090859174303030099023036635748092221071968790 95402376421822352087438902430199549737553256781 40795243898693035036247612424071444841676805585 65484243691046207604500881039257841371097774381 49903077389774552300245146925826218561023299575 03918368107401497250173705179112147242625582195 03542441202221931275745578344373455959833468168 69761507258627677187584157599924613509165153870 617873

26	12503047789900648976806157045988977119866494414 97103401985979203794386771803486562987187870806 56030736192291694797884430332448907700525510617 61330210163788706585160635955865834843406487159 44607702173153902528758973128937280487879490941 47680811802458571320235377238196229132587140859 25297897865652854364716243728609923219886470797 50372095051177334033412668309783646378377538417 19956383174070697347356315584807485043992021947 60283236778490305559338123809012886350318839484 44396462536338948016777188831640886768112528915 59040633659750487450378578483245203406039145458 29704876891793398983769257344275483559267937343 255453
27	13357722463604316822300176461233422623216434475 24276050119455105317682471052144634745693890799 65551830170706843277456313365786453354117205258 45495347803789805275338192012683280133479505670 46258703053816798492254447955332653685861302317 01397916210271422236765210362212000987656081473 54681152931061765204327103009148722745343698410 28939542228123953037814048611433180759916933746 56774632736212339796286553093727160184402404635 85154973556121986150979524223731276225404497982 79775777808684584392135886595602752968984639513 30939244576098594053461710263510887166990341174 92472263689698192672115748683130797488012972909 271545

28	12526360337564578028267997795111411862108433975 96252436664657196591100320680444037794098412806 12417997059565106342490708151211091425432792214 94773804674921341435990555691878644569268571938 77536598894215747143678045278285507353191672941 40541298146286208242970111851116051679628003840 52849924244203531702254263344105092249867100333 29148505939765060670684674554929621550045522408 87576545284997654403377905307500372363602151338 93109297709105709696754988562196477396309180155 03224808666724756673014078288734522426603546033 13264096361823071130104961098380564536389640702 29057552750559893020145294078174152913439078051 578095
----	---

29	4997467479754343465478030653202740512179905548 4073138168826389669280266085411190241190240306 1984709585390010574444897735366506055508830298 1335651857083921318642673073029198730819262308 7998675335723995557319690514203748490419988701 6796361958633456676891796594803861894652314867 8849842857603014373134525299794078691886854810 5603908015423664977543898648278786567743226997 5416664369348082878785110325403656214628123657 8343981594714934255035240916121247318527972388 2201234636702482703811610985198797601698765040 3508460895380636459400158418849121590902661338 5748853315369723214248872461902419416573439542 2200897639482130324346092642743868957401067686 7013116433046606838088959209120832514493173015 7312369868544224841184492941539656908033003270 69043964253760984321027021178046511033251334870 24320963295387572001417776428516000839066484952 82348977075058852574848543950838806946030762212 26853022104484680321940822704091035051122519715 1273848112928213049085512644278777504646995883 11153186979704230151680779643240124809252419805 82120370426231115163816530205520468835479316234 70338418403100633871651476961221162337212504760 48642807459290789926155699342524429094135948217 73496553678500305809311377744455041539012410776 120868859699255688045166647
----	--

30	43211492634276783754495948928515095427988834473 23042067703695440993936885154733278587253309719 62099240899366022233574589952236588965669362843 26715113226229563506000928322912682994666465121 87696383129164659704880708247464555612715431404 15630215043676943245598118762907208336879339052 21009592766753348890688385332666351027637550429 68030860348288306315095594109582777823601830290 62792845278293529267816585437310868449287878891 19321321396151597693485380238906786332559337153 42308799049100640333934318281421731353558538919 14438227759932085414301988924045664298678306156 61209525924618410551012613446247349871361880743 36616811460565014236632093444146624921164025283 48449131687869447004895777579260792741131733963 48886339177056078982926392440587830093869435641 13046907740390146107083855093754734846339634217 93704283539257238171026902372961631009108740918 54506485187141058361924917862312981308758819806 31429976313247611839815191043311597612728252946 66519454203222490986401509182133072708018099358 80411112875712611979989180994550562466865024239 39037132930393987657484948152291278353415278706 82368690712262905241408522816946170377352071022 43147211794005736693342189222886804912980036687 31953833497307941370522364693099839753174419531 63701294607
----	---

31	49984710841722523575153694013222036663872958578 83741250679222263998479122216653674064413863160 19919749008786504188137495104771704570044258171 78190633494240559189500320955071222981995834863 89936395549870324994517461824314307479236067878 27943682450646195931806709793459545427861446166 67358148620434375319200142754813103960214923103 41481619573994720321446671673394824840510083494 18379225637301211540009993348048857914918463104 41301160845346100702375044527571124420318647741 71669844097433466208150225806390676659280704168 31401334320102962864103802615150600780595750928 42077053834984148832663978320889032203952297564 06897743074208271580428497443631162956224951585 93440420082842912954754329639410292075422563742 79713428872424850335548012251172695444255450181 34588221080130925821396063965977044112770917733 37878554082698932329124609978637258410253828247 89184058687857243884604552679218651933487269182 81302020843029865690978802141373182139512877601 05260566305668886701751572123123030744229596311 08592864939704918866062164981920934133596447152 72841383904137959606350882245353231823102249292 15435158068506580679094760737149237515791675172 99582012312261294644176802504600473092985255024 08793555301976007738999775092702235499789892748 20978348327
----	---

32	37274233314568899632336507339050019789629231496 06062029686083159997299830441140288599528403812 22398523702755637336721939650587594947948846083 89545255103822833685482527687289578622423435612 86416635699223738998005754188389053446753360218 31464642319789751403194208976586070433110370385 05592618568036443061992519519719009338344589830 44488437234284711651809097435974075241967365634 72146132762651519392059492481647581696620455398 03875420544179045671080895733802929115871249179 62133770885709183660229915987453981495137220495 88646682012126984835436923154339859963060749253 01594390839263701448765233736864102207106814661 04350615707034766992674453524390710870819951506 01852181089675322885031475237424423825157621493 36965736887149132379504908301827132018087144070 32062145629308174225545179785250428483096090946 34861385077783117198030672816309307049699133097 82952695273067585613131052909138679031105577400 37840163001329011139289305521862477012725358782 29195775060579354446808334159421474542048448365 85752376432650430314321084391645478441757689635 95714855588446207564456047049009326015530030953 61868904046835396305151371360444659458136647671 90528787131934564299965488828855213611220870752 87432303843976070544079032825364542972488144223 35496429885
----	---