1 1

2 2

2

11 12 12

14

14

14

14

15

15

Contents

1	ubun	tu																							
	1.1	run			 																				
	1.2	cp.sh .			 																				
2	Basi	С																							
	2.1	ascii .			 																				
	2.2	limits			 																				
3	字串																								
	3.1	最長迴文	(子字	串	 																				
	3.2	strings	tream	ı	 																				
4	STL																								
	4.1																								
		deque .			 																				
	4.3	map			 																				
	4.4	unorder	ed_ma	р	 																				
		set			 																				
	4.6	multise	t.		 																				
	4.7	unorder	ed_se	t	 																				
	4.8	單調隊列] .		 																				
5	sort																								
	5.1	大數排序	۶.		 																				
6	math																								
	6.1		嬱		 																				
	6.2	快速冪			 																				
	6.3	歐拉函數	Ι.		 																				
	6.4				 																				
	6.5	大步小步	· .		 																				
_	_																								
7		rithm																							
		basic .			 																				
	7.2	二分搜				•	•	•																	
		三分搜																							
		prefix :			 																				
	7.5				 																				
		greedy			 	•																			
	7.7	floyd wa			 																				
		dinic .			 																				
		Segment			 																				
		Nim Game			 																				
		Trie .																							
	7.12	SPFA .																							
		dijkstr																							
		SCC Tar																							
		SCC Kosa																							
		Articula																							
	7.17	最小樹狀	圖		 																				
		10 m																							
8		規劃																							
	8.1	LCS 和 I	LIS	٠	 	٠	٠	•	•	•	•	•	•	•	•	•		•	•	٠	٠	•	•	•	•
•	Cart	:2																							
9		ion2																							
	9.1	thm		٠		٠	٠	٠	٠	٠	٠	٠	•	٠	•	•	•	٠	٠	٠	٠	٠	٠	٠	٠
10	dp ₹	巨枚																							
10		文作 DPlist																							
	IV.I	DETIZE		٠	 	٠	٠	٠	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	٠
11	slog	an																							
	3±Ug																								
	11 1	slogan																							
	11.1	slogan		٠	 •	٠	•	•	•	•		٠	•	•	•	•	•	•	•	•	٠		•	•	•

ubuntu

1.1 run

1 ~ \$ bash cp.sh PA

1.2 cp.sh

```
1 #!/bin/bash
2 clear
 g++ $1.cpp -DDBG -o $1
4 if [[ "$?" == "0" ]]; then
         echo Running
5
6
          ./$1 < $1.in > $1.out
7
          echo END
8 fi
```

Basic

2.1 ascii

1	int	char	int	char	int	char
2	32		64	@	96	•
3	33	!	65	Α	97	а
4	34	"	66	В	98	b
5	35	#	67	С	99	С
6	36	\$	68	D	100	d
7	37	%	69	E	101	e
8	38	&	70	F	102	f
9	39	•	71	G	103	g
10	40	(72	Н	104	h
11	41)	73	I	105	i
12	42	*	74	J	106	j
13	43	+	<i>75</i>	K	107	k
14	44	,	76	L	108	1
15	45	_	77	М	109	m
16	46		78	N	110	n
17	47	/	79	0	111	0
18	48	0	80	P	112	p
19	49	1	81	Q	113	q
20	50	2	82	R	114	r
21	51	3	83	S	115	S
22	52	4	84	T	116	t
23	53	5	85	U	117	u
24	54	6	86	V	118	V
25	55	7	87	W	119	W
26	56	8	88	X	120	X
27	<i>57</i>	9	89	Y	121	y
28	58	:	90	Ζ	122	Z
29	59	;	91	Ε	123	{
30	60	<	92	1	124	1
31	61	=	93	J	125	}
32	62	>	94	٨	126	~
33	63	?	95	-		

2.2 limits

```
1 [Type]
                       [size]
                                    [range]
   2 char
                                   127 to -128
                         1
                                   127 to -128
     signed char
                         1
                                   0 to 255
     unsigned char
                         1
   5
     short
                         2
                                   32767 to -32768
   6
     int
                                   2147483647 to -2147483648
     unsigned int
                                   0 to 4294967295
   8 long
                                   2147483647 to -2147483648
   9 unsigned long
                         4
                                   0 to 18446744073709551615
34 10 long long
                         8
34 11
                9223372036854775807 to -9223372036854775808
  12 double
                              1.79769e+308 to 2.22507e-308
                         8
  13 long double
                         16
                              1.18973e+4932 to 3.3621e-4932
  14 float
                         4
                                 3.40282e+38 to 1.17549e-38
  15 unsigned long long
                         8
                                   0 to 18446744073709551615
                         32
  16 string
```

字串

3.1 最長迴文子字串

```
1 #include < bits / stdc ++ . h >
  #define T(x) ((x)%2 ? s[(x)/2] : '.')
3
  using namespace std;
5
  string s;
6 int n;
8
 int ex(int 1,int r){
  int i=0;
```

```
10
     while (1-i)=0&&r+i<n&&T(1-i)==T(r+i) i++;
11
     return i:
12 }
13
14 int main(){
15
     cin>>s;
     n=2*s.size()+1;
16
17
     int mx = 0;
     int center=0;
18
19
     vector<int> r(n);
20
     int ans=1;
     r[0]=1;
21
22
     for(int i=1;i<n;i++){</pre>
       int ii=center-(i-center);
23
24
       int len=mx-i+1;
25
       if(i>mx){
         r[i]=ex(i,i);
26
27
         center=i;
         mx=i+r[i]-1;
28
29
       else if(r[ii]==len){
30
31
         r[i]=len+ex(i-len,i+len);
32
          center=i;
         mx=i+r[i]-1;
33
34
35
       else r[i]=min(r[ii],len);
36
       ans=max(ans,r[i]);
37
38
     cout << ans -1 << "\n";
39
     return 0;
40 }
```

3.2 stringstream

```
1 string s,word;
2 stringstream ss;
3 getline(cin,s);
4 ss<<s;
bwhile(ss>>word) cout<<word<<endl;</pre>
```

4 STL

4.1 priority_queue

```
1 priority_queue: 優先隊列,資料預設由大到小排序。
  讀取優先權最高的值:
3
4
     x = pq.top();
                            //讀取後刪除
5
     pq.pop();
6 判斷是否為空的priority_queue:
                            //回傳 true
7
     pq.empty()
8
     pq.size()
9|如需改變priority_queue的優先權定義:
                           //預設由大到小
     priority_queue<T> pq;
10
11
     priority_queue<T, vector<T>, greater<T> > pq;
12
                            //改成由小到大
13
     priority_queue < T, vector < T > , cmp > pq;
                                         //cmp
```

4.2 deque

```
1 deque 是 C++ 標準模板函式庫

2 (Standard Template Library, STL)

3 中的雙向佇列容器 (Double-ended Queue),

4 跟 vector 相似,不過在 vector

中若是要添加新元素至開端,

5 其時間複雜度為 O(N),但在 deque 中則是 O(1)。

6 同樣也能在我們需要儲存更多元素的時候自動擴展空間,

7 讓我們不必煩惱佇列長度的問題。
```

```
8 dq.push_back() //在 deque 的最尾端新增元素
 dq.push_front() //在 deque 的開頭新增元素
             //移除 deque 最尾端的元素
10 dq.pop_back()
11 dq.pop_front() //移除 deque 最開頭的元素
12 dq.back()
              //取出 deque 最尾端的元素
              //回傳 deque 最開頭的元素
13 dq.front()
14 dq.insert()
15 dq.insert(position, n, val)
     position: 插入元素的 index 值
17
     n: 元素插入次數
     val: 插入的元素值
19 dq.erase()
     //刪除元素,需要使用迭代器指定刪除的元素或位置,
              //同時也會返回指向刪除元素下一元素的迭代器。
20
              //清空整個 deque 佇列。
21 da.clear()
22 dq.size()
              //檢查 deque 的尺寸
              //如果 deque 佇列為空返回 1;
23 dq.empty()
              //若是存在任何元素,則返回0
24
              //返回一個指向 deque 開頭的迭代器
25 dq.begin()
              //指向 deque 結尾,
26 dq.end()
27
              //不是最後一個元素,
              //而是最後一個元素的下一個位置
28
```

4.3 map

```
1 map: 存放 key-value pairs 的映射資料結構,
2
      會按 key 由小到大排序。
  元素存取
3
  operator[]:存取指定的[i]元素的資料
4
6
  begin():回傳指向map頭部元素的迭代器
7
  end():回傳指向map末尾的迭代器
  rbegin():回傳一個指向map尾部的反向迭代器
10 rend():回傳一個指向map頭部的反向迭代器
11
12 遍歷整個map時,利用iterator操作:
13 取key:it->first 或 (*it).first
  取value:it->second 或 (*it).second
14
15
16 容量
17 empty():檢查容器是否為空,空則回傳true
18 size():回傳元素數量
  max_size():回傳可以容納的最大元素個數
20
21 | 修改器
22 clear():刪除所有元素
23 insert():插入元素
24 erase():刪除一個元素
  swap():交換兩個map
25
26
27| 查找
28 count():回傳指定元素出現的次數
29 find(): 查找一個元素
30
  //實作範例
31
32 #include <bits/stdc++.h>
33
  using namespace std;
  int main(){
34
35
     //declaration container and iterator
36
     map<string, string> mp;
37
     map<string, string>::iterator iter;
38
     map<string, string>::reverse_iterator iter_r;
39
40
     //insert element
     mp.insert(pair<string, string>
41
            ("r000", "student_zero"));
42
     mp["r123"] = "student_first";
43
44
     mp["r456"] = "student_second";
45
     //traversal
```

```
47
       for(iter=mp.begin();iter!=mp.end();iter++)
           cout << iter -> first << " "
48
49
                         <<iter->second<<endl;
       for(iter_r=mp.rbegin();iter_r!=mp.rend();iter_r++)
50
51
           cout << iter_r -> first << "
                 "<<iter_r->second<<endl;
52
53
       //find and erase the element
       iter=mp.find("r123");
54
       mp.erase(iter);
55
56
       iter=mp.find("r123");
       if(iter!=mp.end())
57
58
          cout << "Find, the value is "
                    <<iter->second<<endl;
59
60
       else cout<<"Do not Find"<<endl;</pre>
61
       return 0;
62 }
```

4.4 unordered_map

```
1 | unordered_map: 存放 key-value pairs2 | 的「無序」映射資料結構。3 | 用法與map相同
```

4.5 set

```
1 set: 集合,去除重複的元素,資料由小到大排序。
2
  取值: 使用iterator
3
4
      x = *st.begin();
             // set中的第一個元素(最小的元素)。
5
6
      x = *st.rbegin();
             // set中的最後一個元素(最大的元素)。
7
8
  判斷是否為空的set:
9
10
      st.empty() 回傳true
      st.size() 回傳零
11
12
  常用來搭配的member function:
13
14
      st.count(x):
      auto it = st.find(x);
15
16
         // binary search, O(log(N))
17
      auto it = st.lower_bound(x);
18
         // binary search, O(log(N))
      auto it = st.upper_bound(x);
19
20
         // binary search, O(log(N))
```

4.6 multiset

4.7 unordered_set

```
unordered_set 的實作方式通常是用雜湊表(hash table),

phase phase
```

```
7 unordered_set <int> myunordered_set;
8 myunordered_set.insert(2);
9 myunordered_set.insert(4);
10 myunordered_set.insert(6);
11 cout << myunordered_set.count(4) << "\n"; // 1
12 cout << myunordered_set.count(8) << "\n"; // 0</pre>
```

4.8 單調隊列

```
1 //單調隊列
  "如果一個選手比你小還比你強,你就可以退役了。"--單調隊列
2
  example
  給出一個長度為 n 的數組,
6
  輸出每 k 個連續的數中的最大值和最小值。
  #include <bits/stdc++.h>
9
10
  #define maxn 1000100
11
  using namespace std;
  int q[maxn], a[maxn];
12
13 int n, k;
14
15
  void getmin() {
       // 得到這個隊列裡的最小值,直接找到最後的就行了
16
17
      int head=0,tail=0;
       for(int i=1;i<k;i++) {</pre>
18
19
           while(head<=tail&&a[q[tail]]>=a[i]) tail--;
20
          g[++tail]=i:
21
       for(int i=k; i<=n;i++) {</pre>
22
23
          while(head<=tail&&a[q[tail]]>=a[i]) tail--;
24
           q[++tail]=i;
25
           while(q[head]<=i-k) head++;</pre>
           cout <<a[q[head]]<<"
26
27
28
       cout << endl;
29
  }
30
  void getmax() { // 和上面同理
31
      int head=0,tail=0;
32
       for(int i=1;i<k;i++) {</pre>
33
34
           while(head<=tail&&a[q[tail]]<=a[i])tail--;</pre>
35
           q[++tail]=i;
36
       for(int i=k;i<=n;i++) {</pre>
37
38
           while(head<=tail&&a[q[tail]]<=a[i])tail--;</pre>
           q[++tail]=i;
39
40
           while(q[head]<=i-k) head++;</pre>
41
           cout <<a[q[head]]<<"
42
43
      cout << end1;
44
  }
45
46
  int main(){
      cin>>n>>k; //每k個連續的數
47
       for(int i=1;i<=n;i++) cin>>a[i];
48
49
       getmin();
50
       getmax();
51
       return 0;
52 }
```

5 sort

5.1 大數排序

```
# 建立空串列
6
      arr = []
      for i in range(n):
7
8
       arr.append(int(input())) # 依序將數字存入串列
                              # 串列排序
9
      arr.sort()
10
      for i in arr:
11
       print(i)
                            # 依序印出串列中每個項目
    except:
12
13
      break
```

6 math

6.1 質數與因數

```
1 埃氏篩法
2 int n;
3 vector<int> isprime(n+1,1);
4 isprime[0]=isprime[1]=0;
  for(int i=2;i*i<=n;i++){</pre>
5
6
       if(isprime[i])
           for(int j=i*i;j<=n;j+=i) isprime[j]=0;</pre>
7
8 }
9
10 歐拉篩0(n)
11 #define MAXN 47000 //sqrt(2^31)=46,340...
12 bool isPrime[MAXN];
13 int prime[MAXN];
14 int primeSize=0;
15 void getPrimes(){
       memset(isPrime, true, sizeof(isPrime));
16
17
       isPrime[0]=isPrime[1]=false;
       for(int i=2; i < MAXN; i++){</pre>
18
           if(isPrime[i]) prime[primeSize++]=i;
19
20
           for(int
                j=0;j<primeSize&&i*prime[j]<=MAXN;++j){</pre>
21
                isPrime[i*prime[j]]=false;
                if(i%prime[j]==0) break;
22
23
           }
       }
24
25
  }
26
  最大公因數 O(log(min(a,b)))
27
  int GCD(int a, int b){
28
29
       if(b==0) return a;
       return GCD(b,a%b);
30
  }
31
32
33 質因數分解
  void primeFactorization(int n){
34
35
       for(int i=0;i<(int)p.size();++i){</pre>
           if(p[i]*p[i]>n) break;
36
37
           if(n%p[i]) continue;
           cout << p[i] << ' ';
38
39
           while(n%p[i]==0) n/=p[i];
40
41
       if(n!=1) cout << n << ' ';
42
       cout << '\n';
43 }
44
45 擴展歐幾里得算法
46 \frac{1}{ax+by=GCD(a,b)}
47
  #include <bits/stdc++.h>
48
  using namespace std;
49
  int ext_euc(int a,int b,int &x,int &y){
       if(b==0){
51
52
           x=1, y=0;
53
           return a;
       }
54
55
       int d=ext_euc(b,a%b,y,x);
56
       y-=a/b*x;
57
       return d;
58 }
59
```

```
60 int main(){
       int a,b,x,y;
61
       cin>>a>>b;
62
       ext_euc(a,b,x,y);
63
64
       cout << x << ' '<< y << endl;
65
       return 0;
66
   }
67
68
69
   歌德巴赫猜想
70
71
   solution: 把偶數 N (6≤N≤10<sup>6</sup>) 寫成兩個質數的和。
   #include <iostream>
72
73 using namespace std;
74 #define N 20000000
75
   int ox[N],p[N],pr;
76
   void PrimeTable(){
77
       ox[0]=ox[1]=1;
78
       pr=0;
79
       for(int i=2:i<N:i++){</pre>
80
            if(!ox[i]) p[pr++]=i;
81
            for(int j=0;i*p[j]<N&&j<pr;j++)</pre>
82
                ox[i*p[j]]=1;
       }
83
84
   }
85
86
   int main(){
       PrimeTable();
87
88
       int n;
       while(cin>>n,n){
89
90
            int x:
91
            for(x=1;;x+=2)
92
                if(!ox[x]&&!ox[n-x]) break;
93
            printf("%d = %d + %d\n",n,x,n-x);
       }
94
   }
95
   problem : 給定整數 N,
96
            求 N 最少可以拆成多少個質數的和。
97
   如果 N 是質數,則答案為 1。
   如果 N 是偶數(不包含2),則答案為 2 (強歌德巴赫猜想)。
   如果 N 是奇數且 N-2 是質數,則答案為 2 (2+質數)。
   其他狀況答案為 3 (弱歌德巴赫猜想)。
   #include < bits / stdc ++. h>
102
   using namespace std;
103
104
   bool isPrime(int n){
105
       for(int i=2;i<n;++i){</pre>
106
            if(i*i>n) return true;
107
108
            if(n%i==0) return false;
109
       }
       return true;
110
111
   }
112
   int main(){
113
114
       int n;
115
       cin>>n;
116
       if(isPrime(n)) cout<<"1\n";</pre>
       else if(n%2==0||isPrime(n-2)) cout<<"2\n";</pre>
117
       else cout << "3\n";</pre>
119 }
```

6.2 快速冪

```
1 計算a^b
  #include<iostream>
  #define ll long long
  using namespace std;
  const 11 MOD=1000000007;
6
7
  11 fp(11 a, 11 b) {
       int ans=1;
8
9
       while(b>0){
10
           if(b&1) ans=ans*a%MOD;
           a=a*a%MOD;
11
12
           b>>=1;
```

6.3 歐拉函數

```
1 //計算閉區間 [1,n] 中的正整數與 n 互質的個數
2
3
  int phi(){
4
      int ans=n;
5
      for(int i=2;i*i<=n;i++)</pre>
6
          if(n%i==0){
              ans=ans-ans/i;
              while(n%i==0) n/=i;
8
10
      if(n>1) ans=ans-ans/n;
11
      return ans;
12 }
```

6.4 atan

```
1| 說明
    atan() 和 atan2() 函數分別計算 x 和 y/x的反正切。
3
4 回覆值
    atan()函數會傳回介於範圍 - /2 到 /2 弧度之間的值。
5
    atan2() 函數會傳回介於 - 至
                                 弧度之間的值。
    如果 atan2() 函數的兩個引數都是零,
    則函數會將 errno 設為 EDOM,並傳回值 0。
8
10|範例
11 #include <math.h>
12 #include <stdio.h>
13
  int main(void){
14
15
      double a,b,c,d;
16
17
      c = 0.45;
18
      d=0.23;
19
      a=atan(c);
20
      b=atan2(c,d);
21
22
23
      printf("atan(%lf)=%lf/n",c,a);
      printf("atan2(%1f,%1f)=%1f/n",c,d,b);
24
25
26 }
27
28 /*
29 atan (0.450000) = 0.422854
30 atan2(0.450000,0.230000)=1.098299
31 */
```

6.5 大步小步

```
      1 題意

      2 給定 B,N,P,求出 L 滿足 B^L N(mod P)。

      3 4 題解

      5 餘數的循環節長度必定為 P 的因數,因此 B^0 B^P,B^1 B^(P+1),…,

      6 也就是說如果有解則 L<N,枚舉0,1,2,L-1 能得到結果,但會超時。</td>

      7
```

```
8 | 將 L 拆成 mx+y,只要分別枚舉 x,y 就能得到答案,
  設 m=√P 能保證最多枚舉 2√P 次 。
9
10
11
  B^(mx+y) N(mod P)
12 B^(mx)B^y N(mod P)
  B^y N(B^(-m))^x \pmod{P}
13
14
15
  先求出 B^0,B^1,B^2,...,B^(m-1),
  再枚舉 N(B^(-m)),N(B^(-m))^2,… 查看是否有對應的 B^y。
16
17 這種算法稱為大步小步演算法,
  大步指的是枚舉 x (一次跨 m 步),
18
  小步指的是枚舉 y (一次跨 1 步)。
19
20
    複雜度分析
21
22 利用 map/unorder_map 存放 B^0,B^1,B^2,...,B^(m-1),
23 枚舉 x 查詢 map/unorder_map 是否有對應的 B^y,
  存放和查詢最多 2√P 次,時間複雜度為 0(√Plog√P)/0(√P)。
24
25
26
27
  #include <bits/stdc++.h>
28
29 using namespace std;
30 using LL = long long;
  LL B, N, P;
31
32
33
  LL fpow(LL a, LL b, LL c){
34
      LL res=1;
35
      for(;b;b >>=1){
36
          if(b&1)
37
               res=(res*a)%c;
          a=(a*a)%c;
38
39
40
      return res;
41
  }
42
     BSGS(LL a, LL b, LL p){
43
44
      a%=p,b%=p;
45
      if(a==0)
          return b==0?1:-1;
46
47
      if(b==1)
48
          return 0;
49
      map<LL, LL> tb;
      LL sq=ceil(sqrt(p-1));
50
51
      LL inv=fpow(a,p-sq-1,p);
52
      tb[1]=sq;
      for(LL i=1, tmp=1; i < sq; ++i){</pre>
53
54
          tmp=(tmp*a)%p;
55
          if(!tb.count(tmp))
               tb[tmp]=i;
56
57
      for(LL i=0;i<sq;++i){</pre>
58
59
          if(tb.count(b)){
60
              LL res=tb[b];
               return i*sq+(res==sq?0:res);
61
62
63
          b=(b*inv)%p;
64
      }
65
      return -1;
66
  }
67
68
  int main(){
69
      ios::sync_with_stdio(false);
      cin.tie(0),cout.tie(0);
70
71
      while(cin>>P>>B>>N){
          LL ans=BSGS(B,N,P);
72
          if(ans==-1)
73
74
               cout << "no solution\n";</pre>
75
76
              cout << ans << '\n';
77
      }
78 }
```

7 algorithm

7.1 basic

```
1 min_element:找尋最小元素
2 min_element(first, last)
3 max_element:找尋最大元素
4 max_element(first, last)
5 sort:排序,預設由小排到大。
6 sort(first, last)
기 sort(first, last, cmp):可自行定義比較運算子 cmp ∘
8 find:尋找元素。
9 find(first, last, val)
10 lower_bound:尋找第一個小於 x 的元素位置,
            如果不存在,則回傳 last 。
11
12 lower_bound(first, last, val)
13 upper_bound:尋找第一個大於 x 的元素位置,
            如果不存在,則回傳 last 。
14
15
  upper_bound(first, last, val)
16 next_permutation:將序列順序轉換成下一個字典序,
                 如果存在回傳 true,反之回傳 false。
17
18 next_permutation(first, last)
19 prev_permutation:將序列順序轉換成上一個字典序,
                 如果存在回傳 true,反之回傳 false。
20
21 prev_permutation(first, last)
```

7.2 二分搜

```
1 int binary_search(int target) {
2 // For range [ok, ng) or (ng, ok], "ok" is for the
3 // index that target value exists, with "ng" doesn't.
      int ok = maxn, ng = -1;
5 // For first lower_bound, ok=maxn and ng=-1,
6 // for last lower_bound, ok = -1 and ng = maxn
7 // (the "check" funtion
8 // should be changed depending on it.)
      while(abs(ok - ng) > 1) {
9
10
          int mid = (ok + ng) >> 1;
          if(check(mid)) ok = mid;
11
          else ng = mid;
13 // Be careful, "arr[mid]>=target" for first
14 // lower_bound and "arr[mid]<=target" for
15 // last lower_bound. For range (ng, ok],
16 // convert it into (ng, mid] and (mid, ok] than
17 // choose the first one, or convert [ok, ng) into
18 // [ok, mid) and [mid, ng) and than choose
19 // the second one.
20
      }
21
      return ok;
22 }
23
24 lower_bound(arr, arr + n, k);
                                 //最左邊 ≥ k 的位置
25 upper_bound(arr, arr + n, k);
                                 //最左邊 > k 的位置
27 lower_bound(arr, arr + n, k) - 1; //最右邊 < k 的位置
                                 //等於 k 的範圍
28 (lower_bound, upper_bound)
29 equal_range(arr, arr+n, k);
```

7.3 三分搜

```
10
  struct Point{
11
       double x, y, z;
12
       Point() {}
13
14
       Point(double _x, double _y, double
            _z):x(_x),y(_y),z(_z){}
       void read() { cin>>x>>y>>z; }
15
16
       Point operator+(const Point &rhs) const{
           return Point(x+rhs.x,y+rhs.y,z+rhs.z);
17
18
19
       Point operator - (const Point &rhs) const{
20
           return Point(x-rhs.x,y-rhs.y,z-rhs.z);
21
       Point operator*(const double &d) const{
22
23
           return Point(x*d,y*d,z*d);
24
25
       Point operator/(const double &d) const{
26
           return Point(x/d,y/d,z/d);
27
       }
28
       double dist(const Point &rhs) const{
           double res = 0:
29
30
           res+=(x-rhs.x)*(x-rhs.x);
31
           res+=(y-rhs.y)*(y-rhs.y);
32
           res+=(z-rhs.z)*(z-rhs.z);
           return res;
33
34
       }
35
  };
36
37
  int main(){
       ios::sync_with_stdio(false);
38
       cin.tie(0),cout.tie(0);
39
40
       int T;
41
       cin>>T;
42
       for(int ti=1;ti<=T;++ti){</pre>
43
           double time;
           Point x1, y1, d1, x2, y2, d2;
44
45
           cin>>time;
           x1.read();
46
47
           y1.read();
48
           x2.read();
49
           y2.read();
50
           d1=(y1-x1)/time;
           d2=(y2-x2)/time;
51
52
           double L=0,R=1e8,m1,m2,f1,f2;
           double ans = x1.dist(x2);
53
54
           while(abs(L-R)>1e-10){
55
                m1=(L+R)/2:
                m2=(m1+R)/2;
56
57
                f1=((d1*m1)+x1).dist((d2*m1)+x2);
                f2=((d1*m2)+x1).dist((d2*m2)+x2);
58
59
                ans = min(ans, min(f1, f2));
60
                if(f1<f2) R=m2;
61
                else L=m1;
62
           cout << "Case "<<ti << ": ";
63
           cout << fixed << setprecision(4) << sqrt(ans) << '\n';</pre>
64
65
       }
66 }
```

7.4 prefix sum

```
1 // 前綴和
  陣列前n項的和。
  b[i]=a[0]+a[1]+a[2]+ ··· +a[i]
  區間和 [l, r]:b[r]-b[l-1] (要保留b[l]所以-1)
  #include < bits / stdc ++. h>
7
  using namespace std;
  int main(){
      int n:
10
      cin>>n;
11
      int a[n],b[n];
12
      for(int i=0;i<n;i++) cin>>a[i];
13
      b[0]=a[0];
      for(int i=1;i<n;i++) b[i]=b[i-1]+a[i];</pre>
14
```

103 };

104

```
| for(int i=0;i<n;i++) cout<<b[i]<<' ';
| cout<<'\n';
| int l,r;
| cin>>l>>r;
| cout<<b[r]-b[l-1]; //區間和
| 20 | }
```

7.5 差分

```
1 // 差分
2|用途:在區間 [1, r] 加上一個數字v。
3|b[1] += v; (b[0~1] 加上v)
4 b[r+1] -= v; (b[r+1~n] 減去v (b[r] 仍保留v))
5 給的 a [ ] 是前綴和數列,建構 b [ ] ,
  因為 a[i] = b[0] + b[1] + b[2] + ··· + b[i],
7 所以 b[i] = a[i] - a[i-1]。
8 在 b[1] 加上 v,b[r+1] 減去 v,
9 最後再從 0 跑到 n 使 b[i] += b[i-1]。
10 這樣一來,b[] 是一個在某區間加上v的前綴和。
11
12 #include <bits/stdc++.h>
13 using namespace std;
14 int a[1000], b[1000];
  // a: 前綴和數列, b: 差分數列
16 int main(){
17
      int n, 1, r, v;
      cin >> n;
18
19
      for(int i=1; i<=n; i++){</pre>
20
          cin >> a[i];
          b[i] = a[i] - a[i-1]; //建構差分數列
21
22
23
      cin >> 1 >> r >> v;
      b[1] += v;
24
      b[r+1] -= v;
25
26
      for(int i=1; i<=n; i++){</pre>
27
28
          b[i] += b[i-1];
          cout << b[i] << ' ';
29
30
31 }
```

7.6 greedy

28

```
1 // 貪心
2 貪心演算法的核心為,
3 採取在目前狀態下最好或最佳(即最有利)的選擇。
  貪心演算法雖然能獲得當前最佳解,
5 但不保證能獲得最後(全域)最佳解,
6 提出想法後可以先試圖尋找有沒有能推翻原本的想法的反例,
7
  確認無誤再實作。
8
10 刪數字問題
11 //problem
12 | 給定一個數字 N(≤10^100),需要刪除 K 個數字,
13 請問刪除 K 個數字後最小的數字為何?
14
15
  //solution
  刪除滿足第 i 位數大於第 i+1 位數的最左邊第 i 位數,
17 扣除高位數的影響較扣除低位數的大。
18
19
  //code
20 int main(){
21
     string s:
22
     int k;
     cin>>s>>k:
23
     for(int i=0;i<k;++i){</pre>
24
        if((int)s.size()==0) break;
25
26
        int pos =(int)s.size()-1;
        for(int j=0; j<(int)s.size()-1;++j){</pre>
27
```

if(s[j]>s[j+1]){

```
29
                  pos=j;
30
                  break;
              }
31
          }
32
33
          s.erase(pos,1);
34
      while((int)s.size()>0&&s[0]=='0')
35
36
          s.erase(0,1);
       if((int)s.size()) cout<<s<'\n';</pre>
37
       else cout << 0 << '\n';
38
39 }
40
41
42 最小區間覆蓋長度
   //problem
43
44 | 給定 n 條線段區間為 [Li,Ri],
45
   請問最少要選幾個區間才能完全覆蓋 [0,S]?
   //solution
47
48 先將所有區間依照左界由小到大排序,
49 對於當前區間 [Li, Ri], 要從左界 >Ri 的所有區間中,
50 | 找到有著最大的右界的區間,連接當前區間。
51
52
   //problem
53 長度 n 的直線中有數個加熱器,
   在 x 的加熱器可以讓 [x-r,x+r] 內的物品加熱,
54
   問最少要幾個加熱器可以把 [0,n] 的範圍加熱。
55
56
57
   //solution
   對於最左邊沒加熱的點a,選擇最遠可以加熱a的加熱器,
58
   更新已加熱範圍,重複上述動作繼續尋找加熱器。
   //code
62
  int main(){
      int n, r;
63
       int a[1005];
64
65
      cin>>n>>r:
       for(int i=1;i<=n;++i) cin>>a[i];
66
67
      int i=1, ans=0;
68
       while(i<=n){</pre>
69
          int R=min(i+r-1,n),L=max(i-r+1,0)
          int nextR=-1:
70
71
          for(int j=R; j>=L; -- j){
              if(a[i]){
72
73
                 nextR=j;
74
                 break;
75
              }
76
          }
77
          if(nextR==-1){
              ans=-1;
78
79
              break;
80
81
          ++ans;
82
          i=nextR+r:
83
       cout << ans << '\n';
84
85
86
87
   最多不重疊區間
88
   給你 n 條線段區間為 [Li,Ri],
   請問最多可以選擇幾條不重疊的線段(頭尾可相連)?
91
92
   //solution
94 依照右界由小到大排序,
   每次取到一個不重疊的線段,答案 +1。
96
97
   //code
98
   struct Line{
      int L.R:
99
       bool operator < (const Line &rhs)const{</pre>
100
           return R<rhs.R;</pre>
101
102
```

```
105
   int main(){
                                                         180
       int t:
                                                            //code
106
                                                         181
       cin>>t;
                                                            struct Work{
107
       Line a[30];
108
                                                         183
                                                                int t, d;
109
       while(t--){
                                                         184
                                                                bool operator<(const Work &rhs)const{</pre>
           int n=0;
110
                                                         185
                                                                    return d<rhs.d;</pre>
          while(cin>>a[n].L>>a[n].R,a[n].L||a[n].R)
111
                                                         186
112
                                                         187
                                                            }:
113
           sort(a,a+n);
                                                         188
           int ans=1,R=a[0].R;
114
                                                         189
                                                            int main(){
115
           for(int i=1;i<n;i++){</pre>
                                                         190
                                                                int n=0;
               if(a[i].L>=R){
                                                                Work a[10000];
                                                         191
116
117
                                                         192
                                                                priority_queue<int> pq;
                  ++ans;
                  R=a[i].R:
                                                                while(cin>>a[n].t>>a[n].d)
118
                                                         193
119
                                                         194
                                                                    ++n:
          }
                                                                sort(a,a+n);
120
                                                         195
121
          cout << ans << '\n';</pre>
                                                                int sumT=0,ans=n;
                                                         196
122
       }
                                                         197
                                                                for(int i=0;i<n;++i){</pre>
                                                                    pq.push(a[i].t);
123
  }
                                                         198
124
                                                         199
                                                                    sumT+=a[i].t;
                                                                    if(a[i].d<sumT){</pre>
125
                                                         200
126 最小化最大延遲問題
                                                         201
                                                                        int x=pq.top();
                                                         202
                                                                        pq.pop();
127 //problem
                                                                        sumT -=x;
                                                         203
128 | 給定 N 項工作,每項工作的需要處理時長為 Ti,
                                                                        --ans;
                                                         204
129 期限是 Di, 第 i 項工作延遲的時間為 Li=max(0, Fi-Di),
                                                                    }
                                                         205
   原本Fi 為第 i 項工作的完成時間,
                                                         206
                                                                }
   求一種工作排序使 maxLi 最小。
                                                         207
                                                                cout <<ans << '\n';
132
                                                         208
                                                            }
133
   //solution
                                                         209
  |按照到期時間從早到晚處理。
134
                                                            任務調度問題
                                                         210
135
                                                            //problem
                                                         211
   //code
136
                                                         212 給定 N 項工作,每項工作的需要處理時長為 Ti,
   struct Work{
137
                                                            期限是 Di,如果第 i 項工作延遲需要受到 pi 單位懲罰,
138
       int t, d;
                                                            請問最少會受到多少單位懲罰。
                                                         214
       bool operator < (const Work &rhs)const{</pre>
139
                                                         215
140
          return d<rhs.d;</pre>
                                                         216
                                                            //solution
141
                                                            依照懲罰由大到小排序,
142
  };
                                                         217
                                                            每項工作依序嘗試可不可以放在 Di-Ti+1, Di-Ti,...,1,0,
143
                                                         218
   int main(){
144
                                                            如果有空閒就放進去,否則延後執行。
                                                         219
145
       int n;
                                                         220
       Work a[10000];
146
                                                         221
                                                            //problem
147
       cin>>n;
                                                         222 給定 N 項工作,每項工作的需要處理時長為 Ti,
       for(int i=0;i<n;++i)</pre>
148
                                                            期限是 Di,如果第 i 項工作在期限內完成會獲得 ai
                                                         223
149
           cin>>a[i].t>>a[i].d;
                                                                 單位獎勵,
150
       sort(a.a+n):
                                                            請問最多會獲得多少單位獎勵。
                                                         224
       int maxL=0, sumT=0;
151
                                                         225
152
       for(int i=0;i<n;++i){</pre>
                                                         226
                                                            //solution
          sumT+=a[i].t:
153
                                                            和上題相似,這題變成依照獎勵由大到小排序。
                                                         227
           maxL=max(maxL,sumT-a[i].d);
154
                                                         228
       }
155
                                                         229
                                                            //code
156
       cout << maxL << '\n';</pre>
                                                         230
                                                            struct Work{
157
  }
                                                                int d,p;
                                                         231
158
                                                         232
                                                                bool operator<(const Work &rhs)const{</pre>
159
                                                         233
                                                                    return p>rhs.p;
   最少延遲數量問題
160
                                                         234
   //problem
161
                                                            };
                                                         235
162 給定 N 個工作,每個工作的需要處理時長為 Ti,
                                                         236
   期限是 Di,求一種工作排序使得逾期工作數量最小。
163
                                                         237
                                                            int main(){
                                                         238
                                                                int n;
165
  //solution
                                                         239
                                                                Work a[100005];
166 期限越早到期的工作越先做。將工作依照到期時間從早到晚排序4
                                                                bitset<100005> ok;
   依序放入工作列表中,如果發現有工作預期,
167
                                                                while(cin>>n){
                                                         241
   就從目前選擇的工作中,移除耗時最長的工作。
168
                                                         242
                                                                    ok.reset();
                                                                    for(int i=0;i<n;++i)</pre>
169
                                                         243
                                                         244
                                                                        cin>>a[i].d>>a[i].p;
170
   上述方法為 Moore-Hodgson s Algorithm。
171
                                                         245
                                                                    sort(a.a+n):
172 //problem
                                                         246
                                                                    int ans=0;
                                                                    for(int i=0;i<n;++i){</pre>
173 給定烏龜的重量和可承受重量,問最多可以疊幾隻烏龜?
                                                         247
                                                                        int j=a[i].d;
                                                         248
174
                                                         249
                                                                        while(j--)
175
   //solution
                                                                            if(!ok[j]){
                                                         250
176 和最少延遲數量問題是相同的問題,只要將題敘做轉換。
                                                         251
                                                                                ans+=a[i].p;
  |工作處裡時長 → 烏龜重量
                                                                                ok[j]=true;
                                                         252
178 工作期限 → 烏龜可承受重量
                                                         253
                                                                                break;
179 多少工作不延期 → 可以疊幾隻烏龜
                                                                            }
                                                         254
```

```
3 int medium[n][n];
4 // 由 i 點到 j 點的路徑,其中繼點為 med i um [ i ] [ j ] 。
  void floyd_warshall(){ //0(V^3)
6
    for(int i=0;i<n;i++)</pre>
7
      for(int j=0;j<n;j++){</pre>
9
         d[i][j]=w[i][j];
10
         medium[i][j]=-1;
         // 預設為沒有中繼點
11
12
      }
    for(int i=0;i<n;i++) d[i][i]=0;</pre>
13
14
    for(int k=0;k<n;k++)</pre>
15
      for(int i=0;i<n;i++)</pre>
16
         for(int j=0;j<n;j++)</pre>
17
           if(d[i][k]+d[k][j]<d[i][j]){</pre>
             d[i][j]=d[i][k]+d[k][j];
18
19
             medium[i][j]=k;
               由 i 點 走 到 j 點 經 過 了 k 點
20
           }
21
22
  }
23
24 // 這支函式並不會印出起點和終點,必須另行印出。
                                    // 印出最短路徑
25 void find_path(int s,int t){
    if(medium[s][t]==-1) return; // 沒有中繼點就結束
26
                                    // 前半段最短路徑
27
    find_path(s,medium[s][t]);
28
    cout << medium[s][t];</pre>
                             // 中繼點
    find_path(medium[s][t],t);
                                    // 後半段最短路徑
29
30 }
```

7.8 dinic

```
1 #include <stdio.h>
2
  #include <string.h>
3 #include <queue>
4 #define MAXNODE 105
5 #define oo 1e9
6 using namespace std;
8 int nodeNum;
9 int graph[MAXNODE][MAXNODE];
10 int levelGraph[MAXNODE];
11
  bool canReachSink[MAXNODE];
12
  bool bfs(int from, int to){
13
14
       memset(levelGraph,0,sizeof(levelGraph));
       levelGraph[from]=1;
15
       queue<int> q;
16
       q.push(from);
17
18
       int currentNode;
19
       while(!q.empty()){
           currentNode=q.front();
20
21
           q.pop();
           for(int nextNode=1; nextNode<=nodeNum</pre>
22
23
                                     ;++nextNode){
                if((levelGraph[nextNode]==0)&&
24
25
                    graph[currentNode][nextNode]>0){
26
                    levelGraph[nextNode]=
                        levelGraph[currentNode]+1;
27
                    q.push(nextNode);
28
29
30
                if((nextNode==to)&&
31
                    (graph[currentNode][nextNode]>0))
32
                    return true:
```

```
33
           }
       }
34
35
       return false;
36 }
37
  int dfs(int from, int to, int bottleNeck){
       if(from == to) return bottleNeck;
38
       int outFlow = 0;
39
40
       int flow;
       for(int nextNode=1; nextNode <= nodeNum; ++ nextNode){</pre>
41
           if((graph[from][nextNode]>0)&&
42
43
                (levelGraph[from]==levelGraph[nextNode]-1)&&
                canReachSink[nextNode]){
44
45
                flow=dfs(nextNode,to,
                    min(graph[from][nextNode],bottleNeck));
46
47
                graph[from][nextNode]-=flow; //貪心
48
                graph[nextNode][from]+=flow; //反悔路
49
                outFlow+=flow;
50
               bottleNeck -= flow;
51
52
           if(bottleNeck==0) break;
53
       if(outFlow==0) canReachSink[from]=false;
54
55
       return outFlow;
56
  }
57
  int dinic(int from, int to){
58
59
       int maxFlow=0;
       while(bfs(from, to)){
60
61
           memset(canReachSink,1,sizeof(canReachSink));
62
           maxFlow += dfs(from, to, oo);
63
64
       return maxFlow;
65
  }
66
67
  int main(){
68
       int from, to, edgeNum;
69
       int NetWorkNum = 1;
       int maxFlow:
70
       while(scanf("%d",&nodeNum)!=EOF&&nodeNum!=0){
71
           memset(graph, 0, sizeof(graph));
72
           scanf("%d %d %d", &from, &to, &edgeNum);
73
74
           int u, v, w;
75
           for (int i = 0; i < edgeNum; ++i){</pre>
76
                scanf("%d %d %d", &u, &v, &w);
77
                graph[u][v] += w;
78
                graph[v][u] += w;
           }
79
80
           maxFlow = dinic(from, to);
           printf("Network %d\n", NetWorkNum++);
81
82
           printf("The bandwidth is %d.\n\n", maxFlow);
83
84
       return 0;
85 }
```

7.9 SegmentTree

```
1 #define MAXN 1000
2 int data[MAXN]; //原數據
3 int st[4 * MAXN]; //線段樹
  int tag[4 * MAXN]; //懶標
6
  inline int pull(int 1, int r) {
7 // 隨題目改變 sum \ max \ min
8 // 1、r是左右樹的 index
      return st[l] + st[r];
10 }
11
12
  void build(int 1, int r, int i) {
  // 在[1, r]區間建樹, 目前根的index為i
13
      if (1 == r) {
14
15
          st[i] = data[1];
16
          return;
17
      int mid = 1 + ((r - 1) >> 1);
18
      build(1, mid, i * 2);
19
```

```
20
      build(mid + 1, r, i * 2 + 1);
      st[i] = pull(i * 2, i * 2 + 1);
21
22 }
23
24 int query(int ql, int qr, int l, int r, int i) {
  // [q1, qr]是查詢區間,[1, r]是當前節點包含的區間
25
      if (ql <= 1 && r <= qr)</pre>
26
27
          return st[i];
      int mid = 1 + ((r - 1) >> 1);
28
29
      if (tag[i]) {
          //如果當前懶標有值則更新左右節點
30
31
          st[i * 2] += tag[i] * (mid - 1 + 1);
32
          st[i * 2 + 1] += tag[i] * (r - mid);
          tag[i * 2] += tag[i]; //下傳懶標至左節點
33
          tag[i*2+1] += tag[i]; //下傳懶標至右節點
34
          tag[i] = 0;
35
      }
36
37
      int sum = 0;
      if (ql <= mid)</pre>
38
39
          sum += query(ql, qr, l, mid, i * 2);
40
      if (qr > mid)
41
          sum += query(ql, qr, mid + 1, r, i*2+1);
42
      return sum:
43 }
44
45 void update(int ql,int qr,int l,int r,int i,int c) {
46 // [q1, qr]是查詢區間,[1, r]是當前節點包含的區間
47 // c是變化量
48
      if (ql <= 1 && r <= qr) {</pre>
          st[i] += (r - l + 1) * c;
49
              //求和,此需乘上區間長度
50
          tag[i] += c;
51
          return;
52
      int mid = 1 + ((r - 1) >> 1);
53
54
      if (tag[i] && l != r) {
          //如果當前懶標有值則更新左右節點
55
          st[i * 2] += tag[i] * (mid - 1 + 1);
56
57
          st[i * 2 + 1] += tag[i] * (r - mid);
          tag[i * 2] += tag[i]; //下傳懶標至左節點
58
          tag[i*2+1] += tag[i]; //下傳懶標至右節點
59
60
          tag[i] = 0;
61
      if (ql <= mid) update(ql, qr, l, mid, i * 2, c);</pre>
62
      if (qr > mid) update(ql, qr, mid+1, r, i*2+1, c);
63
      st[i] = pull(i * 2, i * 2 + 1);
64
65 }
66 //如果是直接改值而不是加值,query與update中的tag與st的
67 // 改值從 += 改成 =
```

7.10 Nim Game

```
1 | //兩人輪流取銅板,每人每次需在某堆取一枚以上的銅板,
2 | //但不能同時在兩堆取銅板,直到最後,
3 //將銅板拿光的人贏得此遊戲。
5 #include <bits/stdc++.h>
6 #define maxn 23+5
7 using namespace std;
9 int SG[maxn];
10 int visited[1000+5];
11
  int pile[maxn],ans;
12
13
  void calculateSG(){
      SG [0]=0:
14
15
      for(int i=1;i<=maxn;i++){</pre>
16
          int cur=0;
17
          for(int j=0; j<i; j++)</pre>
18
              for(int k=0;k<=j;k++)</pre>
19
                  visited[SG[j]^SG[k]]=i;
20
          while(visited[cur]==i) cur++;
21
          SG[i]=cur;
      }
22
```

```
23 }
24
25
  int main(){
        calculateSG();
26
27
        int Case=0,n;
28
        while(cin>>n,n){
29
          ans=0:
30
          for(int i=1;i<=n;i++) cin>>pile[i];
31
          for(int i=1;i<=n;i++) if(pile[i]&1)</pre>
               ans^=SG[n-i];
32
          cout << "Game "<<++Case << ": ";
          if(!ans) cout<<"-1 -1 -1\n";
33
34
          else{
            bool flag=0;
35
36
            for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
37
              if(pile[i]){
38
                 for(int j=i+1; j<=n; j++){</pre>
39
                   for(int k=j;k<=n;k++){</pre>
40
                      if((SG[n-i]^SG[n-j]^SG[n-k])==ans){
                        cout <<i -1 << " " << j -1 << " " << k -1 << endl;
41
42
                        flag=1;
43
                        break;
                      }
44
45
                  }
46
                   if(flag) break;
47
                 if(flag) break;
48
              }
49
50
            }
51
         }
52
53
        return 0;
54
  }
55
  /*
56
57
   input
58
  4 1 0 1 100
  3
     1 0 5
59
      2 1
60
61
   output
63 Game 1: 0 2 3
  Game 2: 0 1 1
64
  Game 3: -1 -1 -1
65
66 */
```

7.11 Trie

```
1 #include <bits/stdc++.h>
  #define word_maxn 4000*100+5
  #define str_maxn 300000+5
  #define sigma_num 26
  #define MOD 20071027
  using namespace std;
  int dp[str_maxn];
  char S[str_maxn];
10
  char wd[100+5];
11
12
  struct Trie{
13
       int ch[word_maxn][sigma_num];
14
       int val[word_maxn];
15
       int seq;
16
       void init(){
17
           memset(ch,0,sizeof(ch));
18
19
       void insertion(char *s){
20
21
           int row=0, n=strlen(s);
22
           for(int i=0;i<n;i++){</pre>
23
               int letter_no=s[i]-'a';
24
                if(ch[row][letter_no]==0){
25
                    ch[row][letter_no]=seq;
26
                    memset(ch[seq],0,sizeof(ch[seq]));
27
                    val[seq++]=0;
               }
28
```

```
29
                 row=ch[row][letter_no];
                                                                   26
            }
                                                                   27
30
31
            val[row]=n;
                                                                   28
32
                                                                   29
33
       void find_prefix(char *s,int len,vector<int>&vc){
                                                                   30
34
            int row=0;
                                                                   31
            for(int i=0;i<len;i++){</pre>
35
                                                                   32
36
                 int letter_no=s[i]-'a';
                                                                   33
                 if(ch[row][letter_no]==0) return;
                                                                   34
37
38
                 row=ch[row][letter_no];
                                                                   35
39
                 if(val[row]) vc.push_back(val[row]);
                                                                   36
            }
                                                                   37 }
40
41
       }
  }tr;
42
43
   int main(){
44
45
       int Case=1;
46
       while(cin>>S){
47
            int n;
48
            cin>>n;
            tr.init();
49
50
            for(int i=0;i<n;i++){</pre>
51
                cin>>wd;
                tr.insertion(wd);
52
53
            }
54
            memset(dp,0,sizeof(dp));
            int N=strlen(S);
55
56
            dp[N]=1;
57
            for(int i=N-1;i>=0;i--){
58
                 vector<int> vc;
                 tr.find_prefix(S+i,N-i,vc);
59
60
                 for(int j=0;j<vc.size();j++)</pre>
61
                     dp[i]=(dp[i]+dp[i+vc[j]])%MOD;
62
            cout << "Case "<<Case++<<": "<<dp[0]<<endl;
63
64
       }
65
       return 0;
66 }
67
68 /*
   input
69
70 abcd
71 4
72 a b cd ab
  output
73
74 Case 1: 2
75 */
  7.12 SPFA
1 struct Edge
```

```
2
  {
3
       int t;
       long long w;
4
5
       Edge(){};
6
       Edge(int _t, long long _w) : t(_t), w(_w) {}
7
  };
8
9 bool SPFA(int st) // 平均O(V + E) 最糟O(VE)
10 {
11
       vector<int> cnt(n, 0);
12
       bitset<MXV> inq(0);
       queue<int> q;
13
14
       q.push(st);
15
       dis[st] = 0:
16
       inq[st] = true;
17
       while (!q.empty())
18
19
            int cur = q.front();
           q.pop();
20
21
            inq[cur] = false;
22
           for (auto &e : G[cur])
23
           {
                if (dis[e.t] <= dis[cur] + e.w)</pre>
24
                    continue;
25
```

7.13 dijkstra

}

return true;

```
1 #include <bits/stdc++.h>
  #define maxn 50000+5
  #define INF 0x3f3f3f3f
3
  using namespace std;
6
  struct edge{
7
       int v,w;
  };
8
9
10
  struct Item{
11
       int u, dis;
12
       bool operator<(const Item &rhs)const{</pre>
13
            return dis>rhs.dis;
14
  };
15
16
17
  vector<edge> G[maxn];
  int dist[maxn];
18
19
  void dijkstra(int s){ // O((V + E)logE)
20
21
       memset(dist,INF,sizeof(dist));
22
       dist[s]=0;
23
       priority_queue<Item> pq;
24
       pq.push({s,0});
25
       while(!pq.empty()){
26
           Item now=pq.top();
27
            pq.pop();
28
            if(now.dis>dist[now.u]) continue;
29
            for(edge e:G[now.u]){
30
                if(dist[e.v]>dist[now.u]+e.w){
31
                     dist[e.v]=dist[now.u]+e.w;
32
                     pq.push({e.v,dist[e.v]});
33
                }
           }
34
       }
35
36
  }
37
38
  int main(){
       int t, cas=1;
39
40
       cin>>t;
41
       while(t--){
42
            int n.m.s.t:
43
            cin>>n>>m>>s>>t;
            for(int i=0;i<=n;i++) G[i].clear();</pre>
44
45
            int u,v,w;
            for(int i=0;i<m;i++){</pre>
46
47
                cin>>u>>v>>w;
48
                G[u].push_back({v,w});
49
                G[v].push_back({u,w});
50
51
           dijkstra(s);
            cout << "Case #"<<cas++<<": ";
52
            if(dist[t]==INF) cout << "unreachable \n";</pre>
53
            else cout<<dist[t]<<endl;</pre>
54
       }
55
56 }
```

dis[e.t] = dis[cur] + e.w;

return false; // negtive cycle

if (inq[e.t])

++cnt[e.t];

q.push(e.t);

continue;

if (cnt[e.t] > n)

inq[e.t] = true;

7.14 SCC Tarjan

```
1 //Strongly Connected Components
2 //Tarjan O(V + E)
3 int dfn[N], low[N], dfncnt, sk[N], in_stack[N], tp;
4 //dfn[u]: dfs時u被visited的順序
5 //low[u]: 在u的dfs子樹中能回到最早已在stack中的節點
6 int scc[N], sc; //節點 u 所在 SCC 的編號
7 int sz[N]; //強連通 u 的大小
9
  void tarjan(int u) {
      low[u] = dfn[u] = ++dfncnt, s[++tp] = u,
10
           in_stack[u] = 1;
      for (int i = h[u]; i; i = e[i].nex) {
11
          const int &v = e[i].t;
12
13
           if (!dfn[v]) {
14
               tarjan(v);
               low[u] = min(low[u], low[v]);
15
16
          } else if (in_stack[v]) {
17
               low[u] = min(low[u], dfn[v]);
18
19
20
      if (dfn[u] == low[u]) {
          ++sc;
21
22
          while (s[tp] != u) {
23
               scc[s[tp]] = sc;
24
               sz[sc]++:
25
               in_stack[s[tp]] = 0;
26
               --tp;
27
          }
28
           scc[s[tp]] = sc;
29
          sz[sc]++:
30
           in_stack[s[tp]] = 0;
31
           --tp;
32
      }
33 }
```

7.15 SCC Kosaraju

```
1 //做兩次dfs, O(V + E)
2 //g 是原圖, g2 是反圖
3 //s是 dfs離開的節點
  void dfs1(int u) {
5
      vis[u] = true;
6
       for (int v : g[u])
          if (!vis[v]) dfs1(v);
7
8
      s.push back(u):
9 }
10
  void dfs2(int u) {
11
12
      group[u] = sccCnt;
       for (int v : g2[u])
13
14
           if (!group[v]) dfs2(v);
15 }
16
  void kosaraju() {
17
18
      sccCnt = 0;
       for (int i = 1; i <= n; ++i)
19
20
           if (!vis[i]) dfs1(i);
21
       for (int i = n; i >= 1; --i)
           if (!group[s[i]]) {
22
23
               ++sccCnt:
24
               dfs2(s[i]);
25
           }
26 }
```

7.16 ArticulationPoints Tarjan

```
1 #include <bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
3
4 vector<vector<int>>> G;
5 int N;
6 int timer;
7 bool visited[105];
```

```
8 int visTime[105]; // 第一次visit的時間
9 int low[105]:
10 // 最小能回到的父節點(不能是自己的parent)的visTime
11 int res;
12 //求割點數量
13
  void tarjan(int u, int parent) {
14
       int child = 0;
15
      bool isCut = false;
      visited[u] = true;
16
17
       visTime[u] = low[u] = ++timer;
18
       for (int v: G[u]) {
19
           if (!visited[v]) {
20
               ++child:
21
               tarjan(v, u);
22
               low[u] = min(low[u], low[v]);
23
               if (parent != -1 && low[v] >= visTime[u])
24
                    isCut = true;
25
26
           else if (v != parent)
27
               low[u] = min(low[u], visTime[v]);
28
      }
       //If u is root of DFS tree->有兩個以上的children
29
       if (parent == -1 && child >= 2)
30
           isCut = true;
31
       if (isCut)
32
33
           ++res;
34 }
35
  int main()
36
37
38
       char input[105];
39
       char* token;
       while (scanf("%d", &N) != EOF && N)
40
41
      {
42
           G.assign(105, vector<int>());
           memset(visited, false, sizeof(visited));
43
44
           memset(low, 0, sizeof(low));
45
           memset(visTime, 0, sizeof(visited));
           timer = 0;
46
47
           res = 0;
48
           getchar(); // for \n
49
           while (fgets(input, 105, stdin))
50
           {
51
               if (input[0] == '0')
52
                   break;
53
               int size = strlen(input);
               input[size - 1] = ' \setminus \emptyset';
54
55
               --size;
56
               token = strtok(input, " ");
57
               int u = atoi(token);
               int v;
58
59
               while (token = strtok(NULL, " "))
60
                    v = atoi(token);
61
62
                    G[u].emplace_back(v);
63
                    G[v].emplace_back(u);
64
               }
           }
65
66
           tarjan(1, -1);
67
           printf("%d \ n", res);
68
69
       return 0;
70 }
```

7.17 最小樹狀圖

```
1| 定義
2| 有向圖上的最小生成樹(Directed Minimum Spanning Tree)
3| 稱為最小樹形圖。
4| 常用的演算法是朱劉演算法(也稱為Edmonds 演算法),
5| 可以在O(nm)時間內解決最小樹形圖問題。
6| 7| 流程
8| 1. 對於每個點,選擇它入度最小的那條邊
```

```
9 2. 如果沒有環,演算法終止;
                                                   84 堆中的邊總是會形成一條路徑v0 <- v1<- ... <- vk,
     否則進行縮環並更新其他點到環的距離。
                                                   85 由於圖是強連通的,這個路徑必然存在,
10
                                                   86 並且其中的 vi 可能是最初的單一結點,
11
12 bool solve() {
                                                      也可能是壓縮後的超級結點。
                                                   87
13
    ans = 0;
                                                   88
    int u, v, root = 0;
14
                                                   89 最初有 v0=a,其中 a 是圖中任意的一個結點,
15
    for (;;) {
                                                   90 每次都選擇一條最小入邊 vk <- u,
     f(i, 0, n) in[i] = 1e100;
16
                                                   91 | 如果 u 不是v0, v1, . . . , vk中的一個結點,
     f(i, 0, m) {
17
                                                   92 那麼就將結點擴展到 v k+1=u。
       u = e[i].s;
18
                                                   93 如果 u 是他們其中的一個結點 vi,
       v = e[i].t;
19
20
       if (u != v && e[i].w < in[v]) {</pre>
                                                      再將他們收縮為一個超級結點c。
         in[v] = e[i].w;
                                                   95
21
22
         pre[v] = u;
       }
23
                                                      向隊列 P 中放入所有的結點或超級結點,
                                                   97
24
     f(i, 0, m) if(i!=root && in[i]>1e50) return 0;
25
                                                   99
26
     int tn = 0;
                                                   100 選擇 a 的最小入邊,保證不存在自環,
27
     memset(id, -1, sizeof id);
                                                   101 並找到另一頭的結點 b。
     memset(vis, -1, sizeof vis);
28
                                                   102  如果結點b沒有被記錄過說明未形成環,
     in[root] = 0;
29
                                                      令 a <- b,繼續目前操作尋找環。
                                                   103
     f(i, 0, n) {
30
31
       ans += in[i];
                                                      如果 b 被記錄過了,就表示出現了環。
32
       v = i;
       while(vis[v]!=i&&id[v]==-1&&v!=root){
33
         vis[v] = i;
                                                      以及結點/超級結點的總權值的更新。
34
         v = pre[v];
35
       }
36
                                                   109
                                                      並減去環上入邊的邊權。
       if (v != root && id[v] == -1) {
37
                                                   110
38
         for(int u=pre[v];u!=v;u=pre[u]) id[u]=tn;
                                                   111
39
         id[v] = tn++;
                                                   112 #include <bits/stdc++.h>
       }
40
                                                   113 using namespace std;
     }
41
                                                      typedef long long 11;
                                                   114
     if (tn == 0) break;
42
                                                   115 #define maxn 102
     f(i, 0, n) if (id[i] == -1) id[i] = tn++;
43
                                                      #define INF 0x3f3f3f3f
     f(i, 0, m) {
44
                                                   117
45
       u = e[i].s;
                                                      struct UnionFind {
                                                   118
       v = e[i].t;
46
                                                       int fa[maxn << 1];</pre>
                                                   119
47
       e[i].s = id[u];
                                                   120
       e[i].t = id[v];
48
                                                   121
                                                        void clear(int n) {
49
       if (e[i].s != e[i].t) e[i].w -= in[v];
                                                   122
                                                         memset(fa + 1, 0, sizeof(int) * n);
50
                                                   123
51
     n = tn;
                                                   124
                                                        int find(int x) {
     root = id[root];
52
                                                   125
53
                                                   126
54
    return ans;
                                                   127
55
                                                      };
                                                   128
56
                                                   129
57
                                                      struct Edge {
                                                   130
58
                                                       int u, v, w, w0;
    Tarjan 的DMST 演算法
                                                   132 \ \ \ ;
60 Tarjan 提出了一種能夠在
61 O(m+nlog n)時間內解決最小樹形圖問題的演算法。
                                                   134
                                                      struct Heap {
                                                       Edge *e;
62
                                                   135
                                                       int rk, constant;
                                                   136
63
                                                       Heap *lch, *rch;
64 Tarjan 的演算法分為收縮與伸展兩個過程。
                                                   137
                                                   138
65 接下來先介紹收縮的過程。
                                                   139
                                                       Heap(Edge *_e):
66 | 我們要假設輸入的圖是滿足強連通的,
                                                   140
67 如果不滿足那就加入 O(n) 條邊使其滿足,
                                                   141
68 並且這些邊的邊權是無窮大的。
                                                       void push() {
                                                   142
                                                         if (lch) lch->constant += constant;
                                                   143
70 我們需要一個堆存儲結點的入邊編號,入邊權值,
                                                         if (rch) rch->constant += constant;
                                                   144
71 | 結點總代價等相關信息,由於後續過程中會有堆的合併操作,
                                                   145
                                                         e->w += constant;
72 這裡採用左偏樹 與並查集實現。
                                                   146
                                                         constant = 0;
                                                       }
73 | 演算法的每一步都選擇一個任意結點v,
                                                   147
                                                      };
                                                   148
74 需要保證v不是根節點,並且在堆中沒有它的入邊。
                                                   149
75 再將v的最小入邊加入到堆中,
                                                   150
                                                      Heap *merge(Heap *x, Heap *y) {
76 如果新加入的這條邊使堆中的邊形成了環,
                                                   151
                                                       if (!x) return y;
77 那麼將構成環的那些結點收縮,
                                                   152
                                                       if (!v) return x:
78 我們不妨將這些已經收縮的結點命名為超級結點,
                                                   153
79 再繼續這個過程,如果所有的頂點都縮成了超級結點,
                                                         swap(x, y);
                                                   154
80 那麼收縮過程就結束了。
                                                   155
                                                       x->push();
81 | 整個收縮過程結束後會得到一棵收縮樹,
                                                   156
                                                       x - rch = merge(x - rch, y);
                                                   157
82 之後就會對它進行伸展操作。
```

158

83

```
那麼就找到了一個關於 vi <- ... <- vk <- vi的環,
並初始選擇任一節點 a,只要佇列不為空,就進行以下步驟:
總結點數加一,並將環上的所有結點重新編號,對堆進行合併,
更新權值操作就是將環上所有結點的入邊都收集起來,
 UnionFind() { memset(fa, 0, sizeof(fa)); }
   return fa[x] ? fa[x] = find(fa[x]) : x;
 int operator[](int x) { return find(x); }
   e(_e), rk(1), constant(0), lch(NULL), rch(NULL){}
 if(x->e->w + x->constant > y->e->w + y->constant)
 if (!x->lch || x->lch->rk < x->rch->rk)
   swap(x->lch, x->rch);
```

13

```
159
     if (x->rch)
       x->rk = x->rch->rk + 1;
160
161
       x->rk = 1;
162
163
     return x;
164 }
165
166 Edge *extract(Heap *&x) {
     Edge *r = x->e;
167
168
     x->push();
169
     x = merge(x->lch, x->rch);
170
     return r;
171 }
172
173 vector < Edge > in [maxn];
174 int n, m, fa[maxn << 1], nxt[maxn << 1];
175 Edge *ed[maxn << 1];
176 | Heap *Q[maxn << 1];
177 UnionFind id;
178
   void contract() {
179
     bool mark[maxn << 1];</pre>
180
     //將圖上的每一個節點與其相連的那些節點進行記錄
181
     for (int i = 1; i <= n; i++) {</pre>
182
       queue<Heap *> q;
183
       for (int j = 0; j < in[i].size(); j++)</pre>
184
         q.push(new Heap(&in[i][j]));
185
       while (q.size() > 1) {
186
         Heap *u = q.front();
187
         q.pop();
188
189
         Heap *v = q.front();
         q.pop();
190
         q.push(merge(u, v));
191
192
193
       Q[i] = q.front();
     }
194
195
     mark[1] = true;
     for(int a=1,b=1,p;Q[a];b=a,mark[b]=true){
196
       //尋找最小入邊以及其端點,保證無環
197
198
       do {
         ed[a] = extract(Q[a]);
199
200
         a = id[ed[a]->u];
       } while (a == b && Q[a]);
201
202
       if (a == b) break;
203
       if (!mark[a]) continue;
       //對發現的環進行收縮,以及環內的節點重新編號,
204
       //總權值更新
205
       for (a = b, n++; a != n; a = p) {
206
         id.fa[a] = fa[a] = n;
207
          if (Q[a]) Q[a]->constant -= ed[a]->w;
208
209
         Q[n] = merge(Q[n], Q[a]);
         p = id[ed[a]->u];
210
          nxt[p == n ? b : p] = a;
211
       }
212
     }
213
214 }
215
216 ll expand(int x, int r);
217 ll expand_iter(int x) {
     11 r = 0:
219
     for(int u=nxt[x];u!=x;u=nxt[u]){
       if (ed[u]->w0 >= INF)
220
221
         return INF;
       else
222
         r += expand(ed[u]->v,u)+ed[u]->w0;
223
     }
224
225
     return r;
226 }
227
228 | 11 expand(int x, int t) {
     11 r = 0;
229
     for (; x != t; x = fa[x]) {
230
      r += expand_iter(x);
231
232
       if (r >= INF) return INF;
233
     }
234
     return r;
235 }
```

```
236
   void link(int u, int v, int w) {
237
     in[v].push_back({u, v, w, w});
239 }
240
241
   int main() {
     int rt;
242
      scanf("%d %d %d", &n, &m, &rt);
     for (int i = 0; i < m; i++) {</pre>
244
245
        int u, v, w;
        scanf("%d %d %d", &u, &v, &w);
246
247
        link(u, v, w);
248
     }
      //保證強連通
249
     for (int i = 1; i <= n; i++)</pre>
250
251
       link(i > 1 ? i - 1 : n, i, INF);
252
     contract();
     11 ans = expand(rt, n);
253
254
     if (ans >= INF)
255
        puts("-1");
256
        printf("%11d\n", ans);
257
258
      return 0;
259 }
```

8 動態規劃

8.1 LCS 和 LIS

```
1 // 最長共同子序列 (LCS)
2 | 給定兩序列 A,B ,求最長的序列 C ,
 C 同時為 A,B 的子序列。
3
5 //最長遞增子序列 (LIS)
  給你一個序列 A , 求最長的序列 B ,
6
   B 是一個(非)嚴格遞增序列,且為 A 的子序列。
7
8
 //LCS 和 LIS 題目轉換
9
10 LIS 轉成 LCS
    1. A 為原序列, B=sort(A)
    2. 對 A,B 做 LCS
13 LCS 轉成 LIS
    1. A, B 為原本的兩序列
14
15
    2. 最 A 序列作編號轉換,將轉換規則套用在 B
16
    3. 對 B 做 LIS
    4. 重複的數字在編號轉換時後要變成不同的數字,
17
18
       越早出現的數字要越小
19
    5. 如果有數字在 B 裡面而不在 A 裡面,
20
       直接忽略這個數字不做轉換即可
```

9 Section2

9.1 thm

中文測試

$$\sum_{i=1}^{n} i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

•
$$\binom{x}{y} = \frac{x!}{y!(x-y)!}$$

•
$$\int_0^\infty e^{-x} dx$$

$$\begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix}$$

dp 表格 10

10.1 DPlist

	10	dp	表格	r I				73						
								74 75		 	 	 	 	
	10.1	D	Plist					76 77	I	 	 	 	 	
1								78 - 79	I 	 	 	 	 	
2	 		 	 			 	l 80 l 81	I I	 	 	 	 	
4 5			 	 	 	 	 I	- 82 I 83	I			I		
6	<u> </u>		 	<u> </u>	l 	<u> </u>	 	l 84 - 85	i	 	 		 	
8	 		 	 	 	 	 	l 86	1	 	 	[
0 1	i		 I	: I	: I	: I	 I	- 88 I 89	' 	, I	' I	 	' I	' I
2	i 		 	i 	i 	i 	 	l 90 - 91	i	' 	, 	 	' 	,
4 5	I I		 	 	 	 	 	l 92	1	1	l '	1	 	l
6	' 		' I	' 	 	 	' I	94	 	 	 '	 	 	 '
8	i		 	<u> </u>	<u> </u>	<u> </u>	' 	l 95	1	 	l 	1	l 	I
9	!						 	97 98	!	! !	 !	!	! !	 !
2			 	 	 	 	 	l 99 - 100	I 	 	 	 	 	
3 4	1			1			 	l 101 l 102	 	 	 	 	 	
5	1		 				 	103 I 104	I	 	 	 	 	
7 8	I		 	 	 	 	 	105 106	I 	l 	l 	l 	l 	
9	 		 				 	l 107	I I	 	 	 	 	
1	Ι		 	 	 	 	 	- 109 I 110	 I	 I	 I	 I	 I	
3	I		 	l 	l 	l 	 	l 111 - 112	i	 	 	i 	 	
5	 		 	 	 	 	 	l 113	1	 	 	 	 	
7 8	i		 I	 	i I	i	 	- 115 I 116	:	 I	 I		 I	 I
9	İ		 	i 	i 	i 	 	117 - 118	i	 	 	 	 	
1	I I		 	 	 	 	 	l 119	1		 	1	 	l '
3	i		 I	:		:	 I	121	<u>-</u>	 	, ,	 	, ,	, ,
5	<u> </u>		' 	 	 	 	' 	l 122 l 123	i	1	 	1	 	
7	I		 				 	- 124 125	!		 		 	
9			' I	' 	 	 	' I	126 - 127		 	 	 	 	
1	i		 	<u> </u>	<u> </u>	<u> </u>	' 	l 128	1	 	l 	1	l 	I
3	1							130 131	!	<u> </u>	 !	!	! !	! !
5			 	 	 	I 	 	132 - 133	! 	 	l 	 	l 	
6 7	i			İ			l 	l 134 l 135	I I	 	 	I 	 	
9	!		 					136 137	l	ļ	ļ	!		!
0	 		 	I 	I 	I 	I 	138 - 139	1	l 	l 	I 	l 	
3	 		l 	 			 	l 140 l 141		 	 	 	 	
4 5	!		 !	!	!	!	 !	142 143	 	 I	 I	 I	 I	 I
6 7	 		 	I 	I 	I 	 	144 145	<u> </u>	l 	l 	l 	l 	
8 9	 		 	 	 	 	 	l 146 l 147	 	 	 	 	 	
0 1	I		 I	 	 I	 I	 I	- 148 149	 I	 I	 I	 I	 I	 I
2	1			1			I	l ''	•					

151			 					228	i	i	i	i	i		i
152 153		I	 	 	 	 		229				 I			- I
154			 					231	i			 			i
155	1	- 1	I	l	l	I] :	232							-
156 157			 	 	 	 		233	1						
158	I	ı	I	I	I	I		235				 			-
159	İ	i	İ	İ	İ	İ	İ :	236	1	1		l			l
160			 					237	1	I					I
161 162	1	l I	 	 	 	 		238 239	1			 I			- I
163			 					240	i	i					i
164	1	Į.	Į.	l ·	l ·	Į.		241				·			-
165 166			 	 	 	 		242	1	 		 			
167	I	I	I	l	I	I		244					·		-
168	1	- 1	I	l	l	I		245	1			l			I
169			 I	 I	· ·	 I		246			 	 			 -
170 171		¦	! 	l 	l 	! 		247 248	1	I	I		l		I
172			 				- ;	249	İ	İ	i i	İ	i i	i i	İ
173		!				<u> </u>		250							-
174 175	I 		 	 	 	l 		251 252	 	 	 	 	 	 	l I
176	1	ı	I	I	I	I		253				' 			-
177	1	I	I	I	I	I		254	1			l			I
178 179	1		 I	 I	· I	 I		255 256		 	 	 	 	 	 -
180	i	i	! 	! 	! 	! 		257	1	1	ı	l	ı	ı	I
181			 				- :	258	İ	i i	i i	İ	i i	i i	İ
182	!	!	<u> </u>			[259				·			-
183 184	I 		 	 	 	 		260 261	1	 	 	 	 	 	l I
185	1	ı	I	I	I	I		262				' 			-
186	1	I	I	I	I	I		263	1			l			I
187 188	1		 I	 I	· I	 I		264 265		 	 	 	 	 	 -
189	i	i	! 	! 	! 	! 		266	1	1	ı	l	ı	ı	I
190			 				- :	267	İ	i i	i i	İ	i i	i i	İ
191	1	!	!			!		268							-
192 193			 	 	 	I 		269 270	1	I I	 	 	 	 	l I
194	I	I	I	l	l	I		271							-
195	I	I	I	I	I	I		272	!	!					l
196 197	1		 I	· I	· I	 I		273 274	I	 	 	 	 	 	 -
198	i	i	İ	i I	i I	İ		275	I	1					I
199			 		·			276	1	1					l
200 201	1	I	 	 	 	 		277 278	1	 I		· I			- I
202		'	 	 	 			279	i I	 		 			i I
203	I	I	I	l	I	I		280							-
204			 	 	 	 		281	1			[
205 206	1	I	 I		I	I		282	I 	ı 					-
207	İ	i	İ	İ	İ	İ	İ :	284	1	1					I
208			 		·			285	1	1		l			I
209	1	l I	 	 	 	 		286 287	1			 I			- I
211			 ' 	' 	' 			288	i	i					i
212	1	!	I	<u> </u>	<u> </u>	I		289							-
213			 	 	 	 		290 291				 			
214	I	I	 I	I	I	I		292							-
216	İ	i	I	I	I	I	1 :	293	1	I I		l			I
217			 ·		·			294	1	I		l 			 -
218 219	I I	 	I 	! 	! 	 		295 296	1			· 			- I
220	· 		 	:				297	i	i					i I
221	!	I	Į.	l	l	ļ.] :	298		:				·	-
222	 		 	 	 	 		299 300] 			l I
223	1	I	I	I	I	I		301							-
225	Ì	i	I	I	I	I	İ :	302	1	1		l			I
226			 				- ;	303	I	I		I			l

						1 3 00	*					
1						1						
304						- 381	ı	I	l		1	1 1
305	!!!	!	!	<u> </u>	<u> </u>	382			·			
306		ı	I	I	I	383	I	I			1	
307						- 384	I	I	I		1	1 1
308		ı	1	I	I	385						
309		I	1	I	I	386	I	I	l		1	1
310						- 387	I	I	I		1	1
311	1 1	1	1	I	I	388						
312		I	1	I	I	389	1	I	I		I	1
313						- 390	1	I	I		I	1 1
314	1 1	1	1	I	I	391						
315	i i	i	i	Ī	ĺ	392	1	I	I	I	I	1 1
316	·			· 	· 	- 393	i	i	i i	i	i	i i
317	1 1	1	1	I	I	394						
318	i i	i	i	i	i	395	ı	ı	ı	ı	ı	1 1
319					' 	- 396	;		<u>'</u>		i	i i
320	1 1	1	1	ı	ı	397						
			1	!	!		1					
321	1 1	1	1	ı	ı	398	!	!	!		!	
322						- 399	ı	ı	I		1	1 1
323	!!!	!	!	!	!	400						
324	1 1	ı	1	I	I	401	1	!	!		!	!!!
325						- 402	I	I	l		ı	1 1
326		ļ.	1	1	1	403			·			
327		ı	1	I	I	404	I	I	I		1	1 1
328						- 405	I	I	I		1	1 1
329		I	1	I	I	406						
330	1 1	1	1	I	I	407	1	I	I		I	1
331						- 408	1	I	I		I	1
332	1 1	I	1	I	I	409						
333	1 1	1	1	I	I	410	1	I	I	l	I	1 1
334						- 411	İ	İ	İ		İ	i i
335	1 1	1	1	I	I	412				· 		
336	i i	i	i	i	i	413	1	I	ı	ı	I	1 1
337	·			· 		- 414	i	i	i	i	i	i i
338	1 1	1	1	I	ı	415				' 	, 	
339	ii	i	i	i	i	416	ı	ı	ı	ı	ı	1 1
340					' 	- 417	;		<u>'</u>		i	i i
341	1 1		1	ı	ı	418	'	' 	' 	' 	,	
		-	1	!	!		1	1		ı	1	1 1
342	1 1	ı	1	ı	ı	419	!	1	!	l	!	
343						- 420	ı	I	I	l	1	1 1
344	!!!	!	!	!	!	421						
345	1 1	ı	1	I	I	422	!	!	!		!	!!!
346						- 423	ı	I	l	l	1	1 1
347	!!!	!	!	<u> </u>	<u> </u>	424			·			
348		ı	I	I	I	425	I	I			1	
349						- 426	I	I	l		l	1
350		ı	1	I	I	427						
351		I	1	I	I	428	I	I	I		1	1
352						- 429	I	I	l		1	1
353		I	1	I	I	430						
354	1	1	1	I	I	431	1	I	I		I	1
355						- 432	1	I	I		I	1
356	1 1	1	1	I	I	433						
357	1 1	1	1	I	I	434	1	I	I		I	J
358						- 435		I	l		I	į į
359	1	1	I	I	I	436						
360	i i	İ	1	I		437	1	I	I		I	J
361				· 	· 	- 438	i					į į
362	1 1	1	1	I	I	439						
363	i i	i	i	i	i	440	I	I	I	l	I	J
364						- 441	i	I	I		i I	; ;
365	1 1	1	1	ı	ı	442			I 			
	1 1	i I	1	! !	! 	442	ı	1	ı		1	1
366	1 1	1	I	I 	I 		1	! !	 	! !	1	1 1
367	1 '		1	1	1	- 444 I 445	1	I 	I 	 	I 	ı İ
368	!!!	!	!	!	!	445						
369	1 1	1	I	I	I	446	1	1	!	l	1	1 1
370						- 447	1	I	l	l	I	1 1
371	1 1	I	1	1		448						
372	1 1	1	1			449		1	l		1	1 1
373						- 450	1	I	l		1	1
374	1 1	1	1			451						
375	1 1	1	1			452		I	l		I	1 1
376						- 453	1	I	I		I	Ĺ
377	1 1	1	1	I	I	454						
378	i i	1	1	I	I	455	1	I	I		I	J
379				· 	· 	- 456	İ				·	į į
380	1 1	1	1	I	I	457						
	. '		•	•		,						

450												
458 459			 		 	535 536	1					I I
460						537	i				i I	i i
461	1 1	I		1		538				·		
462 463					 	539 540						
464	1 1	I	I I		1	540		 	ا	 	 	l
465	i i	i	i i	i		542	1		1		l	Ι Ι
466						543	1		1		l	1
467	!!!	Į.				544						
468 469			l I	ا 	 	545 - 546	1	 			l I	
470	1 1	1	1 1	1		547		·			' :	
471	i i	İ	i i	ĺ		548	1		1		I	Ι Ι
472					·	549	1		I			l I
473 474		i i			 	550 551	1				 I	
475						- 552	i				! 	' '
476	1	1	1 1	1		553						
477	1 1	I	1 1	!	l	554	1		!		<u> </u>	
478	1 1					- 555				 	 	
479 480		i			 	556 557	1				I	I I
481			. '			558	i		i			. '
482	1 1	1	1 1		I	559						
483	1	I			l 	560			!			
484 485	1 1	1	I I		 I	- 561 562	l 	 		 	 	
486	i i	i	· '			563	1		1		l	
487	·				· ·	564	i i	İ	i		i İ	i i
488	!!!	Į.	!!!	!		565						
489 490				ا	 	566 - 567	1				 	
491	1 1	1	1 1		I	568					 	·
492	i i	i	i i	İ	İ	569	1		1		l	1
493						570	1		!		l	l I
494 495		ł				571 572						
496		l 	· · · · · · · ·	ا	 	- 573		 			l 	
497	1 1	1	1 1	1		574					' 	
498	1 1	1	1 1	1		575	1		!		l	
499	1 1	1				- 576 577				 	 	
500 501		i			 	577	1				I	I I
502	·					- 579	i i	İ	i		i İ	i i
503	1	1	1 1	1		580						
504 505					 	581 582 582						
506	1 1	I	I I		1	583		 	ا	 	 	l
507	i i	i	i i	i		584	1		1		l	Ι Ι
508						- 585	1		1		l	1
509	!!!	- !				586						
510 511	ı l	l 	ı l	ا	 :	587 - 588	1	 			ı İ	ı I I I
512	1 1	1	1 1	1	l	589		· 				
513	1 1	1	1 1	- 1	l	590	[!		l	
514	1 1	1			 I	- 591 I 592	I	 			 	I
515 516		i I	ı l		! 	592 593				 .	I	
517			· '			- 594	İ		i		I	I i
518	!!!	į.		ļ	!	595					·	
519		<u> </u>			 	596					 -	 '
520 521		I				- 597 598	I	ı 	ا 	 :	 	ı l
522	i i	i	. '	i	I	599	1		1		I	1
523						- 600	1	l İ	ĺ		l	l İ
524	1 1	į.	ļ !	!		601				- 		
525 526	ı l	l 	ı l		 	602 - 603	 	 			l I	1 1
527	1 1	1		1		604			ا			ı l
528	ı i	i	ı i	i	l	605	1		1		I	1 1
529						- 606	1		1		l	l l
530 531		l I	 '] 	607 608	1	 		. I	 I	
531	ı I		ı l	ا		- 609		·			i 	ı I I
533	1 1	1	1 1	1	l	610						
534	1 1	1	1 1	1	l	611	1		1		I	l I

612	1 1 1 1	1 1	ı	689	I I	ı	ı		I	I I
613				690	1 1	- 1	- 1		I	I I
614 615				691 692	I I	. ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ	. ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ			I I
616	·			693	i i	i	i		İ	i i
617 618				694 695	I I		. ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ			 I I
619				696	' '	i	i		 	i i
620	!!!!!!!	!!!	!	697						
621 622			 	698 699	 				 	
623	1 1 1	1 1	1	700						
624			I	701		[[
625 626		I I		702 703	 	ا	ا		 	l I
627	i i i i	i i	ĺ	704	1 1	1	1		l	1 1
628 629	1 1 1	I I	 I	705 706	 		 		 	
630	i i i i	iii	i	707	1 1	1	1		l	Ι Ι
631				708	1 1	- 1	- 1		l	I I
632 633				709 710	I I					I I
634				711	i i	i	i			i i
635	!!!!!!!	!!!	. !	712						
636 637				713 714	 				 	
638	1 1 1	1 1	1	715						
639	1 1 1	1 1	1	716	<u> </u>	!	!			ļ ļ
640 641		I I	I	717 718	 		ا		l 	
642	i i i i	i i	i	719	1 1	1	1		l	1
643				720	1 1	1	1			1 1
644 645				721 722	I I				 	I I
646	·			723	i i	İ	İ		İ	i i
647	!!!!!!		I	724						
648 649			 	725 726					l 	1 I I I
650	1 1 1	1 1	1	727						
651 652			I	728 729						
653	1 1 1	1 1	1	739						
654	i i i i	i i	i	731	1 1	1	1		l	Ι Ι
655 656				732 733					 	
657		iii	i	734	1 1					1 1
658	<u> </u>			735	i i	ĺ	ĺ			i i
659 660				736 737	 I I				 I	I
661	<u></u>			737	' ' 				 	i i
662	1 1 1	!!!	. !	739						
663 664				740 741	 				 	
665	1 1 1	1 1	1	742					· 	
666		1 1	1	743	!!!	!	!			
667 668			I	744 745	ı l		·	. .	l 	ı l
669		ii	i	746	1 1	1	1		I	l I
670				747	I I				l 	
671 672			l I	748 749						
673	·			750	i i	i	i		İ	i i
674	!!!!!!		I	751						
675 676				752 753]]	
677	1 1 1	1 1	1	754						
678		1 1	I	755	!	!	!			
679 680			I	756 757	ı l		·	 	l 	ı 1
681		i i	i	758	1 1	1	1		l	l I
682	1 1 1			759					 	
683 684		i I	l I	760 761						
685				762	i i	i	i		l	i i
686 687			l I	763						 I '
687 688	ı I I	ı l	ا 	764 765	ı l				! 	ı 1
				1	'			'		

766								- 843	1 1	l	I	l	l I	1
767	ļ	!		ļ		ļ	ļ	844		·				
768 769	 		 	 	 	 	 	845 - 846			 	 		
770	1	1	!	l	l	I	I	847						
771 772	 		 	 	 	 	 	848 - 849			 	 		
773	Ι	1		I	I	I	I	J 850		· 				
774 775	 		 	 	 	 	 	851 - 852		 		 		
776	ı			I	I	I	I	853		 	 	 :	 	
777	I	- 1	I	I	I	I	I	854	!!!		<u> </u>			1
778 779	 I			· I	· · · · · · · · · · · · ·	 I		- 855 856		 	 	 	 	
780	i	i	İ	i İ	i İ	İ	İ	857	1 1	l	I	l		1
781 782	 I		 I	· I	· I	 I	 I	- 858 859		 	 	 	 	
783	i	i	İ	i İ	i i	i I	i I	l 860	1 1	l	l I	l	l I	1
784 785	 I		 I	 I	· · · · · · · · · · · · ·	 I	 I	- 861 862		 	 	 	 	
786	i	i		i I	i I	İ	İ	863	1 1	l	I	l	l I	1
787 788				·	·	 I	·	- 864 865		 	l	 		<u> </u>
789	i		 	! 	! 	! 	! 	866	1 1		I			1
790					·			- 867	1 1	l	l I	I	l I	1
791 792	1		! 	1 	1 	! 	! 	868 869			 	· 		
793								- 870	i i	İ	i	İ	i i	i
794 795	1			 	 	 	 	871 872	1	· I		· I		
796								- 873	i i	İ	i	i	i	i
797 798			<u> </u>	 -	 	 	 	874 875	1			· I		
799								- 876	i i					
800		[l '	 -	1	1	877		· ı				
801 802	 		 	 	 	 	 	878 - 879		 	 	 	 	
803	ļ	!		ļ	l	I	l	880						
804 805	 		 	 	 	 	 	881 - 882]]	 	
806	I	1	l	l	l	I	I	l 883						
807 808	 		 	 	 	 	 	884 - 885			 			
809	1	1	l	l	I	I	I	886	·					
810 811	 		 	 	 	 	 	887 - 888	1 1		 			
812	I	1	l	I	I	I	I	l 889						·
813 814	 		 	 	 	 	 	890 - 891			 			
815	ı	1	l	I	I	I	I	892		· 	' 			
816 817	 		 	 	 	 	 	893 - 894		 		 		
818	ı	1	l	I	I	I	I	895						
819	1	İ	l :	l 	l 	I	I	l 896						!
820 821	1		 	 	 	· · · · · · · · · · · · · ·	· · · · · · · · · · · · · ·	- 897 898	ı l	 	I 	 		
822	I	İ	I	I	I	I	I	l 899			<u> </u>			. !
823 824	 I			· 	· · · · · · · · · · · · ·	· 	· · · · · · · · · · · · ·	- 900 901	ı	 	I 	 	 	
825	Ì	i	I	I	I	I	I	902		l	<u> </u>		!	!
826 827	 I		 	 I	· I	 I	 I	- 903 904		 	l 	 	 	
828	i	İ	İ	I	I	I	I	905	1 1	l	l I	l		1
829 830	 I		 I	 I	· I	 I	 I	- 906 907		 	 	 	 	
831	i		İ	i İ	i I	İ	İ	908	1 1	I	I	I	I	1
832	 I			· I	·	 I	·	- 909				 		
833 834			! 	! 	ı 	! 	! 	910 911		 	 	 		
835	 ,			· ·				- 912	I i	l	l i	l	ı	i
836 837	1		! !	I 	l 	 	 	913 914		· 	 	· I	 	I
838	<u>-</u> -							- 915	i i	l	l	l	İ	i
839 840	1		l 	l I	l I	l I	l I	916 917		· I		· I		I
841			· 					918	i i	i	i	i	i	i
842	I			l	l	I	I	919						

1													
920 921	!!!					 -	997 998	1		· I	· I	 I	
922			ا			 	- 999	i	 		! 	! 	! !
923	1 1	I	ı		1	I	1000						
924	1 1		I		I	l	1001	1			l	l	
925						 '	- 1002 - 1002	I	I		l	l	l I
926 927					 	 	1003 1004	1		· I	· I	 I	
928		' 					- 1005	i	 		! 	! 	!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!
929	1 1	I	ı			I	1006						
930	1 1		I		1	l	1007	1				l	l I
931						 '	- 1008 - 1000	I	I		l	l	l I
932 933			'		 	l I	1009 1010	1		· I		 I	
934			ا				- 1011	i	İ	 	' 	i I	i i
935	1 1	1	I		1	I	1012						
936	1 1	I	I		I	l	1013	!	<u> </u>		l	!	ļ ļ
937 938	1 1		. ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ				- 1014 1015		 	 	 	 	
939	1 1	i i	i i		! 	! 	1015	1	1	I	I	ı	1 1
940	·	-					- 1017	i	i i				I I
941	1 1		I		I	l	1018						
942	1 1	I	l		I	l 	1019				 -	 -	
943 944	1					· · · · · · · · · · · · ·	- 1020 1021	I	I 	I 	 	I 	ı l
945	; ;		'				1021	Ι		l	I	I	
946							- 1023	1	ı	l	I	I	ı i
947	1 1	ļ	!		<u> </u>	<u> </u>	1024				·		
948 949	1 1	ا 	ا		 	 	1025 - 1026				 	 -	
950	1 1	I			I		1026		 	 :	 	 	l I
951	i i	i	i			I	1028	I	I		I	I	Ι Ι
952							- 1029	1	I		l	I	I I
953	!!!	ļ	!		<u> </u>	<u> </u>	1030			·	·		
954 955		ا 	ا		 	 	1031 - 1032		 	 	l I	 	
956	1 1	ı	ı		1	I	1032		 	 	 	 	
957	i i	i	i		i i	I	1034	I	I		I	I	Ι Ι
958							- 1035	1			l	l	
959	!!!	ļ	ļ				1036				· ·	 '	
960 961	1 1	ا 	ا 	 	 	 	1037 - 1038	1]]	l I	l I	l I I I
962	1 1	1	ı		1	I	1039			:		' 	
963	1 1	1	I		1	l	1040	1	l I	l	l	l	l I
964							- 1041	I	I		l	l	l I
965 966					 	 	1042 1043	1		 I	· · · · · · · · · · · · ·	 I	
967		ا 	ا				- 1043 - 1044	i	! 	 	! 	! 	' '
968	1 1	1	I		1	I	1045	· 					
969	1 1	I	I		I	l	1046	!	<u> </u>		l	!	ļ ļ
970 971	1 1		. ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ ـ				- 1047 1048		 	 	 	 	
972	i i		i		! 	! 	1048	1	I	I	I	I	1 1
973							- 1050	İ	I	- 	l		I I
974	<u> </u>	I	I		[ļ	1051		·		·		
975 976			 	 - 	 	 	1052 - 1053	1] 	 -	 -	
976		I	1	 .		I	1053	I 	ı 		 	 	ı l
978	i i	i	i		i	I	1055	1	I	I	I	I	Ι Ι
979				·		·	- 1056	1	I	l	l	l	l İ
980		ļ	!			 -	1057	1	· ·	· I	· I	· I	,
981 982	ı l	ا 	ا 	 	I 	 	1058 - 1059	I I	I I	I I	I I	I I	I I
983	1 1	I	ı			I	1060					' 	
984	ı i	i	i		I i	I	1061	1	l I	l	I	I	1
985							- 1062	1	l I	l	I	I	l I
986		ļ	ļ		[-	1063 1064	1		 I	· I	 I	
987 988	ı l	ا 	ا		I 	I 	1064 - 1065	1	 	! 	ı İ	! 	ı 1
989	1 1	I	ı		1	I	1066						
990	i i	i	i		I i	I	1067	1	l I	l	I	I	1
991							- 1068	1	l I	l	I	I	l I
992 993			l '		[[1069 1070	1	 I	 I	· I	 I	
993	ı l	ا 	ا		ı 	I 	- 1070 - 1071	1	ı 	! 	ı İ	: 	ı 1 I
995	1 1	I	ı		l I	I	1072						
996	i i	i	i		I i	I	1073	1	l I	I	I	I	l I

1228 1229		·				- 1305 1306				 	
1230	; ;	i	; ;	i		1307	1 1			I	
1231						- 1308	iii			! 	i i
1232	1 1	1	1 1	1		1309				 ' 	
1233	i i	ĺ	i i	ĺ	ĺ	1310	1 1		I		l I
1234						- 1311	1 1		I		l I
1235	!!!	!	!!!!	!		1312				 	
1236	1 1	I	1 1	- 1		1313	!!!		. !		!!!
1237 1238	I I	I				- 1314 1315				 	l I
1239		<u> </u>		i		1315	1 1			I	
1240						- 1317	i i		i	! 	i i
1241	1 1	I	1 1	1		1318	·			 	·
1242	1 1	1	1 1	1		1319	1 1		I		l I
1243						- 1320	1 1		l I		I I
1244	!!!	!	!!!			1321				 ·	
1245 1246	I I	 	l I	ا		1322 - 1323			 	 	
1247	1 1	1	1 1	1		1323				 	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
1248	i i	i	i i	i		1325	1 1			I	1 1
1249	·		·			1326	i i		i		i i
1250	1 1	1	1 1	1	1	1327				 	
1251	1 1	I	1 1	- 1	1	1328	1 1			l ·	l I
1252						1329	I I		 	 l 	I I
1253 1254	I I	l I				1330 1331				 	
1254	ı l	l 	ı l	ا		- 1332				: 	ı
1256	1	I	1 1	1		1333	. '			 	
1257	i i	İ	ı i	i	i	1334	1 1		l I	I	1
1258						- 1335	1 1		l I		I I
1259	!!!	!	!!!	!		1336				 	
1260 1261		 	 	ا		1337 - 1338				 	
1262	1 1	1	1 1	1		1339				 	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
1263	i i	i	i i	i		1340	1 1				l I
1264						- 1341	1 1		I		l I
1265	1 1	ļ.	1 1	1		1342				 ·	
1266	1 1	I	1 1	- 1		1343	!!!		. !		!!!
1267 1268	I I	I				- 1344 1345				 	l I
1269	i i	i	i i	i		1346	1 1			I	1 1
1270	·					- 1347	i i		i	I	i i
1271	1 1	I	1 1	- 1	1	1348				 	
1272	1 1	I	1 1	- 1		1349	!!!		. !		!!!
1273 1274	I I	I				- 1350 1351				 	l I
1275	1 1	i	; ;	i		1352	1 1			I	
1276	·					1353	i i		i		i i
1277	1	1	1 1	1		1354				 	
1278	1 1	I	1 1	- 1	I	1355	1 1				
1279						1356	1 1		ı		1
1280 1281		l I			l	1357 1358	1 1			 · I	
1281	ı l	l 	ı l	ا 		- 1358				1 	ı l
1283	1	I	1 1	1		1360	. '		·	 	
1284	I İ	I	ı i	i	i	1361	1 1		l I	I	l I
1285						1362	1 1		l I	I	l I
1286		ļ		!		1363				 · I	
1287 1288	ı l	 	ı l	ا		1364 - 1365				l I	ı ı '
1289		ı		1	1	1365	ı l			 ' :	ı l
1290	i i	i	i i	i		1367	1 1			l	1 1
1291						- 1368	ı i	İ	i	l	ı i
1292	1 1	I	1 1	- 1		1369				 	
1293	1 1	I	1 1	- 1	l	1370					
1294						- 1371	I I		 	 l 	I I
1295 1296		l I				1372 1373				 	
1297	' '		, l			- 1374				: 	, l l
1298	1	I	1 1	1		1375	. '			 	
1299	i i	İ	ı i	i	i	1376	1 1		l I	I	1
1300						- 1377	1 1		l I	l	l I
1301		ļ		!	!	1378				 ·	
1302 1303		 	ı 			1379 - 1380			 	l I	ı ı '
1303		I		I	1	1380	ı l			 I 	ı l
. 554		1		'		' '301					

													_
1382	1	ı	ı	ı	ı	ı	1459	l					
1383	I I	1	! !	! !	! !	! !	1459		1	ı			
		·	! 		! 	! 				l I	!		
1384							1461	1	1	l	ı	1	
1385	!	!	!	!	!	!	1462						
1386	I	I	I	I	l	l	1463		!		!	!!!	
1387					·	·	1464		ı		I	l l	
1388		1	l	I	l	l	1465						
1389	1	1	I	I	I	I	1466				I	l I	
1390							1467	I			l		
1391	1	I	I	I	I	I	1468						
1392	1	I	I	I	I	I	1469		1	l	I	l I	
1393		· 					- 1470		i	i	i	i i	
1394	ı	1	ı	ı	ı	ı	1471			' 			
1395	i	i	i	i	i	i	1472		1	ı	1		
	'	' 	' 	' 	' 	' 				l I	! !	! ! ! !	
1396							1473	1	1		ı	1	
1397	1	1		I			1474						
1398		1	l	I	l	l	1475				l		
1399							1476				l	l I	
1400	1	1	l	I	l	l	1477						
1401	1	1	I	I	I	I	1478				I		
1402							1479		1		I	l I	
1403	1	1	I	I	I	I	1480						
1404	i	i	i	i	i	i	1481		1	ı	ı	1 1	
1405							1482		i		<u>'</u>	: :	
								' '	1		'	'	
1406	!	!	!	!	!	!	1483						
1407	I	I	I	I	I	I	1484		!		!	!!!	
1408							1485				l		
1409		1	l	I	l	l	1486						
1410	1	1		I			1487		1			l I	
1411							1488				I	l I	
1412	1	1	I	I	I	I	1489						
1413	i	i	i	i	i	i	1490		1	ı	ı	1 1	
1414	'		, 		, 	, 	1491	li i	i			;	
	1	1					1491	'			' 		
1415	1	1	!	1	!	!							
1416	I	I	I	I	I	I	1493		!		!	!!!	
1417							1494		l		l	l l	
1418		1	l	I	l	l	1495						
1419	1	1	l	I	l	l	1496	I			l		
1420							1497				I	l I	
1421	I	1	I	I	I	I	1498						
1422	i	i	İ	İ	İ	İ	1499	l I	1	I	I	l I	
1423		· 					- 1500	li i	i	i	i	i i	
1424	1	1	ı	ı	ı	ı	1501					· 	
1425	i	i	i	i	i	i	1502	1	1	ı	ı	1 1	
1426							- 1503		i		<u>'</u>	: :	
								' '	1		'	'	
	!	!	!	!	!	!	1504						
1428		I	l	I	l	l	1505		!		l		
1429							1506		l		l	l l	
1430	I	1	l	I	l	l	1507						
1431	1	1	l	I	l	l	1508	I			l		
1432							1509		1			l I	
1433	1	1	l	I	l	l	1510						
1434	1	I	I	I	I	I	1511		1		I		
1435							- 1512		i		I	i i	
1436	1	ı	ı	ı	ı	ı	1513						
1437	i	i	I	I	I	I	1513		1	ı	ı		
	1	I 	I 	I 	I 	I 			I I	l I	! 		
1438							- 1515		I	I	I	1	
1439	1	1	!	I	!	!	1516						
1440	1	I	l	I	l	l	1517		1		l	I I	
1441							- 1518		1		l	l l	
1442	1	I					1519						
1443	1	I	l	I	l	l	1520		1		l		
1444							1521	li i	i		I	i i	
1445	1	ı	ı	ı	ı	ı	1521	:					
1446	i	i	I	I	I	I	1522		1	I	ı		
	1	I 	I 	I 	 	I 			l I	! !	 	<u> </u>	
1447							1524		I	I	I	ı l	
1448	1	I	!	I	l	l	1525			·			
1449	1	I	l	I	l	l	1526	1 1	1		l	I I	
1450							1527		1		l	l I	
1451	1	I					1528						
1452	1	I	I	I	I	I	1529		1		I		
1453		· 					1530		i		I	į į	
1454	1	ı	ı	ı	ı	ı	1531			· 			
1455	i	i	I	I	I	I	1531		1	I	ı		
	1	1	! 	·	·	·			1	! !	 	· !	
1456	1				·		- 1533 - 1534		I	l	I	1	
1457	1	1	!	I	!	!	1534						
1458	1	I	I	I	I	I	1535				I	I I	

1536		1 1 1	1613	1 1	1 1	1 1	1
1537			1614	i i	i i	i i	İ
1538 1539			1615 1616	I I	I I		۱
1540			1617	i i	i i	ii	i
1541	!!!!!!	!!!!	1618				
1542 1543			1619 - 1620				l I
1544		1 1 1	1621				
1545	1 1 1		1622	<u> </u>	!!!	<u> </u>	Į.
1546 1547			- 1623 1624	 			
1548			1625	1 1	1 1	1 1	ı
1549			1626	1 1	1	1 1	I
1550 1551			1627 1628	I I	I I		
1552			1629	 I I	i i	ii	i
1553	!!!!!!	!!!!	1630				
1554 1555			1631 - 1632				l I
1556		1 1 1	1633				
1557	1 1 1		1634	<u> </u>	!!!	<u> </u>	Į.
1558 1559			- 1635 1636	 			
1560			1637	1 1	1 1	1 1	I
1561			1638	1 1	1	1 1	I
1562 1563			1639 1640	I I	I I		
1564			1641	, , 	i i	ii	i
1565	i i i i	!!!!	1642				
1566 1567			1643 - 1644		1 1		l I
1568		1 1 1	1645				
1569	1 1 1	1 1	1646	<u> </u>	!!!	<u> </u>	Į.
1570 1571			- 1647 1648	 			
1572		iiii	1649	1 1	1 1	1 1	1
1573			1650	1 1	1 1	1 1	I
1574 1575			1651 1652	I I	I I		
1576			1653	i i	i i	i i	i
1577	!!!!		1654				
1578 1579			1655 - 1656				l I
1580		1 1 1	1657			·ii	
1581			1658	1 1	!!!	!!!	1
1582 1583			- 1659 1660	 	 		
1584	i i i	i i i	1661	1 1	1 1	1 1	1
1585			1662			l l	
1586 1587			1663 1664	I I	I I	1 1	
1588			1665	i i	i i	i i	ĺ
1589 1590			1666 1667		1 1		۱
1591		·	- 1668	i i	i i	i i	i
1592	1 1 1	1 1	1669				
1593 1594			1670 - 1671				l l
1595		1 1 1	1671	 			
1596	i i i	i i i	1673	1 1	1 1	1 1	ļ
1597 1598			- 1674 1675				ا
1599			1676	1 1	1 1	1 1	ı
1600			1677	i i	i i	i i	ĺ
1601 1602			1678 1679				ı
1602		ı I I	- 1680				
1604	i i i	<u> </u>	1681				
1605 1606			1682 - 1683				
1607			1684	ı I	ı l	ı l	
1608	lı i i i	i i i	1685	ļ ļ	<u> </u>	1 1	1
1609 1610			- 1686 1687				
1611			1688	1 1	1 1	1 1	1
1612			1689	l İ	ı İ	i i	i

1690							- 1767	lı ı	l	I	I	1 1	
1691	!	!	ļ.	Į.	I	Į.	1768		 				
1692 1693	I 	 	I 	I 	 	l 	1769 - 1770		 	 	 	 	
1694	1	1	I	1	I	I	1771		 				
1695 1696		 	 	 	 	 	1772 - 1773			 	 -		
1697	1	1	I	I	I	I	1773		 	' 		·	
1698	1	1	I	I	I	I	1775				ļ		
1699 1700	1	 	1	 	 	I	- 1776 1777		 	 	 	 	
1701	Ī	Ī	Ì	I	Ī	Ī	1778			ļ	l	!!!	
1702 1703	1		I	 I	 I	I	- 1779 1780		 	 	 	 	
1704	i	i	i	i	i	i	1781	I	l I	I	I	1 1	
1705 1706	1				 I		- 1782 1783		 	 	 	 	
1707	i	i	i	İ	İ	i	1784		l I	l	I	Ι Ι	
1708 1709	1			 I	 I	 I	- 1785 1786		 	 	l 		
1710	i I			 	! 	 	1780		I		I	1 1	
1711							- 1788		l I	I	I	l I	
1712 1713	 	I I	1	 	 	I I	1789 1790		 	· I		 I I	
1714							- 1791	1 1	i i	İ	İ	i i	
1715 1716	1	l	1	 	 	 	1792 1793		 	· I	· I	 I I	
1717	· 						- 1794	I I	i	i	i i	i i	
1718 1719		1	1	1		1	1795 1796		 	· I	· I	 I I	
1720		·					- 1797				! 		
1721	1	1	1	1	I	1	1798		 		·		
1722 1723	I 	 	I 	I 	 	l 	1799 - 1800]]	! 	1 I	
1724	!	!	!	I	I	!	1801		 				
1725 1726		 	 	 	 	 	1802 - 1803			 	 	 	
1727	1	1	1	I	I	I	1804		 				
1728 1729		 	 	 	 	 	1805 - 1806			 	 -		
1730	1	I	I	I	I	I	1807		 				
1731 1732	1		I	l	l	l	1808 - 1809				 -		
1732	1		1	1	I	1	1819		 	 	 	 	
1734	1	I	I	I	I	I	1811				<u> </u>	! !	
1735 1736	1		I	I	 	I	- 1812 1813		 	 	 	 	
1737	Ī	İ	Ì	Ī	İ	İ	1814	1 1			l	!!!	
1738 1739	1		I	 I	 I	I	- 1815 1816		 	 	 	 	
1740	i	i	i	i	i	i	1817	1 1	l I	I	I	1 1	
1741 1742	1		 I	 I	 I	 I	- 1818 1819		 	 	 	 	
1743	i	i	i	İ	İ	i	1820			l	I	1 1	
1744 1745			 I	 I	 I	 I	- 1821 1822		 	 	 	 	
1746			i		İ		1823	I			I	I I	
1747							- 1824	1 1	 	l 	l	l I	
1748 1749			 	 	! 	 	1825 1826		 	· 	· · · · · · · · · · · · ·	 	
1750							- 1827	1 1	ı	I	I	ı i	
1751 1752	1	1	1	 	 	 	1828 1829		 	· I	 I	 I I	
1753		· 				· 	- 1830		i	i	I	i i	
1754 1755			 	[[1831 1832		 	· I	· I	 	
1756					' 		- 1833	1 1				, l 	
1757	1		ļ.	1	I		1834		 				
1758 1759	I	I 	I 	I 	I 	I 	1835 - 1836		 	! 	! 	ı 	
1760	Į.	Į.	ļ.	Į.	Į.	Į.	1837		 ·		·		
1761 1762	I	 	I 	I 	I 	I 	1838 - 1839			! 	I 		
1763	I	1	ļ	I	I	1	1840		 			. '	
1764 1765	I	 	l 	I	l 	l 	1841 - 1842			[
1765	1	1	I	I	I	I	1843		 			, I	
,								•					

	3011						130	J					
1044							1921						_
1844	!	-	- !	-	-	- !		1 1	1				
1845	ı	ı	ı	ı	ı	ı	1922		1	 -	1	. !	!
1846							- 1923	1 1	1	l	1	1 1	ı
1847	1		I	l	Į.	Į.	1924						-
1848	I	ı	I	I	ı	ı	1925		1	l	1	1 1	ı
1849							- 1926		1	l	1	1 1	ı
1850	1		1	I	I	I	1927						-
1851	1		1	I	I	1	1928	1 1	1	l	1	1 1	l
1852							- 1929	1 1	I	I	I	1 1	ı
1853	1	1	1	1	1	1	1930	·	· 			· 	-
1854	i	i	i	i	i	i	1931	1 1	I	I	I	1 1	ı
1855			'				- 1932	i i	i	' 	i	;	
1856			1	1		1	1933	<u>'</u>		' 	'		
	!	-		- !	-	- !			1		1		
1857	ı	ı	ı	ı	ı	ı	1934		1	 -	1	. !	!
1858							- 1935	1 1	I	l	I	1 1	ı
1859	1		ı		- 1	ı	1936						-
1860	1		I	I	I	I	1937	1 1	1	l	1		ı
1861							- 1938	1 1	1	l	1		1
1862	1		1	I	I	1	1939						-
1863	1	- 1	1	1	1	1	1940	1 1	I	I	I	1 1	ı
1864							- 1941	i i	i	I	i	i i	i
1865	1	1	1	1	1	1	1942				· 	· 	_
1866	i	<u> </u>	i	i	-	i	1943	1 1	1	ı	1		ı
	1		'	<u>'</u>		'		; ;	1	 	1		1
1867							- 1944	1 1	I	l	I	1 1	ı
1868	1	!	!	!	I	!	1945						
1869	1	I			I	I	1946	<u> </u>	Į.	l	Į.	<u> </u>	I
1870							- 1947	1 1	1	l	1	1	ı
1871	1		1	I	I	I	1948						-
1872	1		1	I	I	1	1949	1 1	1	l	1	1 1	l
1873							- 1950	1 1	I	I	I	1 1	ı
1874	1	1	1	1	1	1	1951	·				· 	_
1875	i	i	i	i	i	i	1952	1 1	1	I	1		ı
1876			'	'	'		- 1953	; ;	1	! 	1		,
	1							1 1	1	ı	1	1 1	ı
1877	!	!	!	!	!	!	1954						
1878	1	ı	ı	ı	- 1	ı	1955	!!!	!	l	!	!!!	
1879							- 1956			l		1	
1880	1		I	I	I	I	1957						-
1881	1		1	I	1	1	1958	1	1	l	1	1 1	1
1882							- 1959	1 1	1	l	1	1 1	l
1883	1	1	1	1	1	1	1960						-
1884	i	i	i	i	Ĺ	Ĺ	1961	1 1	1	I	1	1 1	ı
1885							- 1962	i i	i	I	i	i i	İ
1886	1	1	1	1	1	1	1963	·				· 	_
1887	i	i	i	i	i	i	1964	1 1	1	I	1		ı
1888							- 1965	; ;	i	ı I	i		i
								' '	· 	! 	· 	·	1
1889	!	!	!	!	!	!	1966						
1890	1	ı	ı	ı	1	ı	1967	!!!	!	! :	!	!!!	!
1891							- 1968	1 1	I	l	I	1	ı
1892	1		ı		- 1	ı	1969						-
1893	1		I	I	I	I	1970	1 1	1	l	1	1	ı
1894							- 1971	1 1	1		1		ı
1895	1		1	1	1		1972						-
1896	1	1	1	- 1	1	1	1973	1 1	1		1		١
1897							- 1974	i 	I		I	, i	ı
1898	1	1	J	1	1	1	1975						-
1899	í	i	i	i	i	i	1976	1 1	ı	I	ı		ı
1900			' 	' 	'		- 1977	·	i	I	i	· !	i
			1	ı	1	1	1977	ı l					_
1901	1	l I	l I	l I	I I	1							
1902	I	I	1	1	I	I	1979	1 1	!	l	!	! !	
1903							- 1980	1 1	I	l	I	1	I
1904	1	- [I	I	1981						-
1905	1	I	1		1	1	1982	1 1					l
1906							- 1983	1 1	1		1		ı
1907	1	1	1	1	1	1	1984						-
1908	i	i	i	i	i	İ	1985	1 1	I		I		ı
1909			'				- 1986	i i	I	I	I	. '	i
1910	1	1	1	ı	1	1	1980	·	·	· 			
	1	-	I I	l I	I I	1		1 1	_ _		 ·		
1911	1	I	1	1	I	I	1988	<u> </u>	I	l	I	. !	1
1912							- 1989	1 1	I	l	I	1	I
1913	1	I	1		1	1	1990						-
1914	1	I		- 1	1	1	1991	1 1	1		1		ı
1915							- 1992	1	1		1		ı
1916	I	I	1	1	1	1	1993						-
1917	1	1	İ	İ	İ	1	1994	1 1	I		I		ı
1918							- 1995	i i	·		·	· '	i
1919	1	1	1	ı	1	1	1996	· '					-
1920	í	i	1		i I	i	1997	1 1	ı	I	ı	1 1	ı
1320	1	1	1	1	1	1	1 133/	1 1	1	1	I		1

1998	1 1	1 1	1 1	l I	2075	1 1	1	I	I	1 1
1999 2000	I I				- 2076 2077		 	l 	l 	l I
2001		ii	iii		2078	1 1	1	I	I	Ι Ι
2002 2003	I I				- 2079 2080		 	l 	l 	l I
2004	i i	ii	iii	i i	2081	1 1	1	I	I	1 1
2005 2006	I I	 I I			- 2082 2083		 	 	 	
2007			; ;		2084	1 1	1	I	I	1 1
2008 2009	I I				- 2085 2086		 	 	l 	
2010		ii		i i	2087	1 1	1	I	I	1 1
2011	I I	 I I			- 2088 2089		 	 	 	
2013	i i	i i	iii	i i	2090	1 1	1	I	I	1 1
2014 2015	I I	 I I			- 2091 2092		 	 	 	
2016	i i	i i	iii	i i	2093	1 1	1	I	I	1 1
2017 2018	I I	 I I	I I		- 2094 2095		 	 	l 	
2019	i i	i i	i i	i i	2096	1 1	1	l	I	
2020 2021	I I	 	I I	 I I	- 2097 2098		 	 	 	
2022	i i	i i	i i	i i	2099	1 1	1	l	I	
2023 2024	I I	I			- 2100 2101		 	 	 	
2025	i i	i i	i i	i i	2102	<u> </u>	1	l	l	
2026 2027	I I	I			- 2103 2104		 	 	 	
2028	i i	i i	i i	i i	2105	!!!	Į.	l	l	!!
2029 2030		I I	 		- 2106 2107		 	 	 	l I
2031	i i	i i	i i	i i	2108	!!!	!	ļ	!	!!
2032 2033			l I	 	- 2109 2110		 	 	I 	l I
2034 2035		l I			2111 - 2112	I I	1	l	l	
2036	1	1 1	1 1		2113			 		
2037 2038				 	2114 - 2115		1	 	 	
2039	1	1 1	1 1	l I	2116					
2040 2041		 	 	 	2117 - 2118		1	 	 	
2042	!!!	!!!	!!!	. !	2119	<u>.</u>				
2043 2044			 		2120 - 2121		1	I 	 	
2045		!!!			2122			·		
2046 2047			l I		2123 - 2124		i I	I 	! 	
2048 2049					2125 2126	1 1	·	· I		 I I
2050			'	·	- 2127		i	! 	İ	i i
2051 2052				 	2128 2129	I I	 I	· I	 I	
2053				, , 	- 2130	i i	i	i i	i	i i
2054 2055				 	2131 2132	I I	 I	· I	 I	
2056					- 2133	i i	i	i I	i i	i i
2057 2058					2134 2135		 	 I	 I	I
2059	·	:			- 2136	i i	İ	İ	İ	i i
2060 2061				 	2137 2138			· · · · · · · · · · · · ·	 I	I I
2062					- 2139			I :	l 	l İ
2063 2064	1	i 1 			2140 2141			 	 	
2065 2066					- 2142 2143		 	 	 	l İ
2067					2144	1 1	1	I	I	
2068 2069			₋		- 2145 2146	<u> </u>	 	l 	l 	l I
2070		i i	i	i i	2147	1	1	I	I	1 1
2071 2072			 I I	 	- 2148 2149	 	 	 	 	
2073	i i	i i	i	i i	2150	!!!	ļ.	l	ļ.	
2074					2151	1 1	1	l	I	I I

	3011						1 3 C C					
2152					 		- 2229				ı	
2153	1	1	1	1		ı	2229		 		 	I I
2154	i	-		;		! !	2230	1 1	1	1	ı	1 1
2155				'	 	, 	- 2232		<u> </u>	i	l I	
2156	1	1	1	1		ı	2233		'		' 	
2157	i	i	i	i		i	2234	1 1	1	1	I	1 1
2158					 	' 	2235	i i	i	i	i I	i i
2159	1	1	1	1		ı	2236				' 	
2160	i	i	i	i		I	2237	1 1	1	1	I	1 1
2161					 · 		- 2238	i i	i	i	i	i i
2162	1	1	1	1		I	2239	·				·
2163	i	i	Ĺ	i		İ	2240	1 1	1	1		1 1
2164					 		- 2241	i i	İ	İ	ĺ	i i
2165	1	1	I	I		I	2242					
2166	1	- 1	- 1	- 1		I	2243	1	1	I		1
2167					 		2244	1 1	1	1		1
2168	1	1	1	- 1		I	2245					
2169	1	1	- 1	1		I	2246	1	1	1		1
2170					 		- 2247	1 1	1	1	I	1 1
2171	1	- 1	- 1	- 1		I	2248					
2172	1	I	I	1		I	2249	1	1	1		1
2173					 		- 2250		I	1		1
2174	1	I	1	1		1	2251					
2175		I	ı	I		I	2252		I	1		1 1
2176					 		- 2253	1 1	I	I	I	1 1
2177	1		!	. !		<u> </u>	2254					
2178	I	ı	ı	- 1		I	2255	!!!	!	!		!!!
2179					 		- 2256	1 1	ı	ı	I	1 1
2180	1	- !	!	!		 	2257					
2181 2182		_ 	 	ا	 	 	2258 2259		-	1	 	
2183	1	1	1			ı	2259				 	
2184	1	-				I I	2261	1 1	1	1	ı	1 1
2185					 	! 	- 2262	1 1	i	1	I I	
2186	1	1	1	1		ı	2263		'		' 	
2187	i	i	i	i	 	i I	2264	1 1	1	1	I	1 1
2188					 	, 	2265	i i	i	i	i I	i i
2189	1	1	1	1		I	2266				' 	
2190	i	i	i	i		i	2267	1 1	1	1	I	1 1
2191					 		- 2268	i i	i	i	i	i i
2192	1	1	ı	1		I	2269	·			· 	
2193	1	- 1	- 1	- 1		I	2270	1	1	I		1
2194					 		2271	1 1	1	1		1
2195	1	1	I	- 1		I	2272					
2196	1	I	- 1	- 1		1	2273	1	I	I		1
2197					 		- 2274	1	1	1		1
2198	1	I	I	I		I	2275					
2199	I	I	I	- 1			2276	!!!	ļ.	1	ļ	! !
2200					 		- 2277	1 1	I	1		1 1
2201	!	!	!	!		!	2278					
2202	I	ı	ı	- 1		I	2279	!!!	!	!		!!!
2203					 		- 2280	1 1	ı	ı	I	1 1
2204 2205	1	- !	!	!		1	2281					
		_ 	, 	ا ۔ ۔ ۔ ۔ ۔ ۔	 	! 	2282		1	1	 	
2206 2207	1	ı	1	1	_ .	1	- 2283 2284	ı I			I 	ı l
2207	1	I	1		 	i I	2284	1	1	1	I	1
2209				ا	 		- 2286		i	i	i	; ;
2210	1	ı	1	1		I	2287				' 	, l
2211	i	i	i	i	· 	İ	2288	1	1	1	I	1
2212					 		- 2289	i i	i	i	i	i i
2213	1	1	1	1		I	2290			·		
2214	i	i	i	i		i İ	2291	1 1	1	1		1 1
2215					 		- 2292	i i	i	i	i	i i
2216	1	1	1	1		I	2293		i		· 	
2217	1	1	i	i		I	2294	1 1	I	1	I	1
2218					 		2295	I İ	I	1	I	ı i
2219	1		1	1		I	2296					
2220	1		- 1	- 1		I	2297	1 1	I	1	I	1
2221					 		- 2298	1 1	I	1	I	1
2222	1		- 1	- 1		I	2299					
2223	1		- 1	- 1		l	2300	1 1	I	1		1
2224					 		2301	1	I	1	I	1
2225	1		I	- 1		l	2302					
2226	1		I	I		I	2303	1 1	ļ.	Į.	!	1 1
2227					 		- 2304	1 1	I	I	I	1 1
2228	1	I		I	l	I	2305					

2306	1	ı	ı	ı	ı	ı	2383					
2307	<u> </u>	<u>'</u>				<u>'</u>	2384	1 1	1	1	1	
2308						! 	- 2385		i	<u> </u>	1	: :
								· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		' 	· 	
2309	!	1	1	1	1	!	2386					
2310	ı	I	I	I	I	I	2387	!!!	!	!	!	!!!
2311							2388	1 1	ı	ı	I	1 1
2312	I	I	I	I	I	l	2389					
2313	I	I	I	I	I	I	2390		I	I	1	1 1
2314							- 2391		I	I	1	1 1
2315	1	I	I	I	I	l	2392					
2316	1	I	I	I	I	l	2393	1	I	1	1	1 1
2317							- 2394	1 1	1	1	I	1 1
2318	1	I	I	I	I	I	2395					
2319	i	i	i	i	i	i i	2396	1 1	1	I	1	1 1
2320							2397	i i	i	i	i	i i
2321	1	ı	ı	ı	ı	ı	2398		'	' 	' 	
2322	1	1	1	1	1	! !	2399	1 1	1		1	
2322	1	1	1	1	1	1		! !	- !	!	1	! !
2323							- 2400	1 1	I	1	I	1 1
2324	!	!	!	!	!	!	2401					
2325	ı	I	I	I	I	I	2402	1 1	Į.	1	1	! !
2326							- 2403	1 1	I	I	1	1 1
2327	I	I	I	I	I	I	2404					
2328	I	I	I	I	I	l	2405	1 1	I	I	1	1 1
2329							- 2406	1 1	I	I	1	1 1
2330	1	I	I	I	I	I	2407					
2331	1	I	I	I	I	I	2408	1 1	1	1	1	1 1
2332							- 2409	i i	Í	ĺ	İ	i i
2333	1	I	I	I	I	I	2410	·		· 	· 	
2334	i	i	i	i	i	i	2411	1 1	1	ı	1	1 1
2335	'	' 	' 	' 	' 	' 	2412	i	i	i	i	i i
2336	1	ı	1	1	1		2413		' 			
2337	1		1	1	1	! !	2413	1 1	1		1	
	ı	ı	ı	ı	ı	ı		1 1	!	!	1	
2338							2415	1 1	ı	ı	I	1 1
2339	!	<u> </u>	!	!	!	!	2416					
2340	l	I	I	I	I	l	2417	1 1	Į.	1	1	
2341							- 2418		I	I	1	1 1
2342	I	I	I	I	I	l	2419					
2343	1	I	I	I	I	l	2420	1 1	I	1	1	1 1
2344							- 2421	1	1	I	1	1 1
2345	1	I	I	I	I	I	2422					
2346	i	i	İ	İ	İ	İ	2423	1 1	1	I	1	1 1
2347							- 2424	i i	i	i	i	i i
2348	1	I	ı	ı	ı	ı	2425		'			
2349	i	i	i	i	i	i	2426	1 1	1	ı	1	
2350						' 	2427	i i	i	i	i	; ;
2351	1	ı					2428			'	' 	
	!	!	!	!	!	!		1 1	1		1	
2352	ı	ı	ı	ı	ı	I	2429	! !	I .	!	1	!!!
2353							2430	1 1	ı	ı	I	1 1
2354	I	I	I	I	I	l	2431					
2355	1	I	I	I	I	l	2432		I	I	1	1 1
2356							- 2433		I	I	1	1 1
2357	I	I	I	I	I	I	2434					
2358			I	I	I	l	2435	1	1		1	1 1
2359							- 2436	1	1		1	1 1
2360	1	I	I	I	I	l	2437					
2361		I	I	I	I	l	2438	1	1	I	I	
2362							- 2439	i i	İ	I	I	į i
2363	I	I	I	I	I	I	2440		· 	· 		·
2364	i	i	I	I	I	I	2441	1 1	1	ı	ı	
2365		' 					- 2442		i	<u>'</u>	i	; ;
2366	ı	ı	1	1	1	ı	2442	I I	 	I 		ı l
	1	1	! !	! !	! !	 			1			
2367	I	I	I	I	I	I	2444	1 1	I .	1	I	i !
2368							2445	ı l	I	1	I	ı l
2369	1	!	I	I	I	!	2446					
2370	1	1	I	I	I	l	2447	1 1	1	1	I	I I
2371							- 2448	1 1	I	1		1 1
2372			1	1	1		2449					
2373	1	I	I	I	I	l	2450	1	1	I	I	
2374							- 2451	i i	İ	I	I	į i
2375	I	I	I	I	I	I	2452					
2376	i	I	I	I	I	I	2453	1 1	1	ı	ı	1
2377	'	' 				' 	- 2454			i	i	
	1	I	1	1	1			ı l	 	I 	I 	ı l
2378	1	1	! !	! !	I I	 	2455			1		
2379	I	I	I	I	I	I	2456	1 1	I .	I	I	i I
2380					·		2457	ı l	I	I	I	ı l
2381	1	!	I	I	I	!	2458					
2382	I	I	I	I	I	I	2459	1 1	I	I	I	ı l

2460	1 1	ı		l	l		2537						
2461 2462	1 1	I		 I			- 2538 2539	I	 	 	 	 	l I
2463	; ;	'		l I	l I	' ' 	2540	1	I	I	ı	I	l I
2464	·						- 2541	i					i i
2465	1 1	I		l	l		2542						
2466	1 1	ı		l	l		2543	1					
2467 2468	1 1	١		 I	 I		- 2544 2545		 	 	 	 	l I
2469	ii	ľ		! 	! 	' '	2546	1	I	I	I	1	l I
2470							- 2547	i					i i
2471	1 1	I		l	l		2548						
2472	1 1	I		l	l	l I	2549						
2473 2474	1 1	١		· I	 I		- 2550 2551	I	 	 	 	 	l I
2475	i i	i		! 	! 	I i	2552	1	l	l	l	l	l I
2476							- 2553	i				ĺ	i i
2477	1 1	I		l	l		2554						
2478	1 1	ı		l	l		2555						
2479 2480	1 1						- 2556 2557	I	 	 	 	 	l I
2481	i i	i		! 	! 	I i	2558	1	l	l	l	l	l I
2482	·						- 2559	i	İ	İ	İ	İ	i i
2483	1 1	I		l	l		2560						
2484 2485			 	 	 		2561 - 2562						
2486	1 1	ı		ı	I	1 1	2562		 :	 	 	 :	l I
2487	i i	i		I	I	i i	2564	1					
2488							- 2565	1					l I
2489	!!!	ļ		<u> </u>	<u> </u>		2566		·	·	· ·	·	
2490 2491	I I		 	 	 	l I	2567 - 2568	1				 	
2492	1 1	ı		ı	I		2569		 :	 	 	 	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
2493	i i	i		I	I	i i	2570	1					
2494							- 2571	1					
2495		ļ					2572	1				·	
2496 2497		ا	 	 	 		2573 - 2574	1]]]]]]]]	l I I I
2498	1 1	ı		I	I	l I	2575		:	:	:		
2499	i i	i		İ	İ	i i	2576	1					l I
2500							2577	1	l	l	l	l	l I
2501 2502	!!!	l		 -	 -		2578 2579	1	· I	· ı			
2503		ا		 	 		- 2580	i	 	 	 	 	
2504	1 1	I		l	l		2581						
2505	1 1	I		l	l	l I	2582	1	l	l	l	l	
2506	1 1			· I	· I		2583		 	 	 	 	
2507 2508		l I		I I	! 	I I	2584 2585	1	1	1	1	1	l I
2509	·						2586	i					i i
2510	1 1	I		l	l		2587						
2511	1 1	I		l	l	l I	2588						
2512 2513	1 1	١			· I		- 2589 2590	I	 	 	 	 	l I
2514	; ;	'				. ' 	2591	1	l	l	l	l	
2515							- 2592	1	l	l	l	l	l İ
2516				<u> </u>	<u> </u>		2593		·	·	·	·	
2517 2518	ı l	ا	 	I 	I 	ı 	2594 - 2595	 	l 	l 	l 	l 	ı İ
2519	1 1	ı		I	I		2596						
2520	ı i	i		I	I	ı i	2597	1	l	l	l	l	Ι Ι
2521							2598	1	l	l	l	l	l I
2522 2523		l		 -	 -		2599 2600	1	· I	· I		· ı	
2523 2524	I I	I	 :	 	 	l I	- 2601	1	 	 	 	 	I I
2525	1 1	ı		I	I		2602		' 	' 	' 	' 	
2526	1 1	ĺ		I	I	l i	2603	1	l	l	l	l	1
2527			- 	·			- 2604	1	l	l	l	l	I I
2528 2529		I		l I	l I	 '	2605 2606	1	· I	 I	 I	· I	· ·
2539	ı l			 	 	ı 	- 2607		! 	! 	! 	! 	ı l
2531	1 1	ı		I	I		2608						
2532	1 1	ĺ		l	l	l İ	2609	1	l	l	l	l	
2533			·	· ·	· I		2610		l 	l 	l 	l 	
2534 2535		l I		I I	I I	 	2611 2612	1	· I	· I	· I	· I	
2536	· I			' 	' :		- 2613						' '
								-	-	-	-	-	. '

0044							0.001				
2614 2615	1	 I	 I	 I	 I	 I	- 2691 2692		 	 	l I
2616	i	i	i	i I	' 	İ	2693	1 1		l	1 1
2617							- 2694	i i	İ	I	i i
2618	1	1	I	l		I	2695		 	 	
2619	I	I	I	l	l	I	2696				
2620 2621	1		 I	 I		 I	- 2697 2698		 	 	
2622	i	i I	i İ	! 	! 	i İ	2699	1 1		l	1 1
2623	· 						- 2700	i i	İ	i İ	i i
2624	1	1	<u> </u>	<u> </u>		<u> </u>	2701		 	 	
2625 2626		 	l 	 	 	 	2702 - 2703			 	
2627	1	I	I	I	I	I	2703		 	 	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
2628	i	İ	I	I		I	2705	1 1		l	Ι Ι
2629							- 2706	1 1		l	l l
2630	!						2707		 	 	
2631 2632	l 	 	 	 	l 	 	2708 - 2709	1 1	 	l I	l I I I
2633	I	I	I	I	I	I	2710		 	 ' 	
2634	1	I	I	I	l	I	2711	1 1		l	l l
2635							2712				
2636 2637	1	 	 	 	l I	 	2713 2714	1 1	 	 I	
2638							- 2715		· 		. 1]]
2639	1	I	I	I	I	I	2716		 	 	
2640	1	I	I	I	I	I	2717				ļ ļ
2641 2642	1	 I	 I	 I		 I	- 2718 2719		 	 	ı İ
2643	1		' 	' 	! 	' 	2719		 	 I	
2644	· 						- - 2721	i i	İ	İ	i i
2645	1	!	1	<u> </u>	<u> </u>	1	2722		 	 	
2646 2647		 	 	 	 	 	2723 - 2724				
2648	ı	ı	I	I	I	I	2724		 	 	
2649	İ	İ	İ	İ	i İ	İ	2726	1 1		l	l I
2650							- 2727	1 1		l	l I
2651 2652	1	 	 	 	 	 	2728 2729	1 1	 	 · I	
2653							- 2730	i i		! 	' '
2654	1	I	I	I	I	I	2731		 	 	
2655	I	I	I	l	l	I	2732				
2656 2657	1	 I	 I	 I		 I	- 2733 2734		 	 	l I
2658	i	i I	İ		' 	İ	2735	1 1		I	l I
2659							2736	1 1		l	l I
2660 2661	1			 -	 		2737 2738		 	 I	
2662		I 	 	 	 	 	- 2739		 	l 	I I
2663	1	I	I	I	l	I	2740		 	 	
2664	1	I	I	l	l	I	2741			 -	
2665 2666	1		 I	· I		 I	- 2742 2743		 	 	
2667	İ						2743			I	
2668							2745	i i	i	l	i i
2669	1	I	ļ	ļ		ļ	2746		 	 	
2670 2671	I 	I 	I 	I 	I 	I 	2747 - 2748		 	I I	
2672	1	I	I	I	I	I	2749		 	 	
2673	1	I	I	I	I	I	2750	1 1		I	l I
2674			·	 I		 I	- 2751		 	 l 	l I
2675 2676	1	 	 	l I	l I	 	2752 2753	I I	 	 I	
2677							- 2754	i i		i İ	i i
2678	1	1	I	l	l	I	2755		 	 	
2679	I	I	I	l	l	I	2756				
2680 2681	I	 I	 I	· I	 I	 I	- 2757 2758	ı	 	 l 	ı l
2682	i	İ					2759			I	
2683							- 2760	ı i	ı	I	ı i
2684	1	!	!	<u> </u>		!	2761		 	 	
2685 2686	I 	I 	I 	l 	l 	l 	2762 - 2763		 	l I	
2687	I	I	I	I	l	I	2764		 	 	·
2688	1	I	I	I	I	I	2765	1 1		I	1
2689			·			 I	2766		 	 l 	l I
2690	I	I	I	I	I	I	2767		 	 	

													_
2768	1	ı	ı	ı		ı	2845		 				_
2769	1	1	! !	! !	! !	! !	2846			ı			
2770		·	! 	! 	! 	! 	- 2847			 	!	: :	1
								1 1		l	ı	1 1	1
2771	!	!	!	!	!	!	2848		 				
2772	I	1	I	I	I	l	2849				!	!!	
2773						·	2850	l I			I	l I	l
2774			l	l	I	l	2851		 				•
2775	I	1	I	I	I	I	2852	l I			I	l I	l
2776							- 2853	l I			I	l I	l
2777	1	1	I	I	I	I	2854		 				
2778	I	1	I	I	I	I	2855	l I			I	l I	ı
2779							- 2856	1 1			I	1 1	ı
2780	1	1	I	I	I	I	2857	·	 			· 	-
2781	i	i	i	i	i	i	2858	1 1		ı	I	1 1	ı
2782							- 2859	i i			i	i i	i
2783	1	1	1	1	ı	1	2860	'	 '	' 	, 	' .	_
2784	1	1	! !	! !	1	! !	2861			ı			
2785	ı	1	1	1	1	1					!	! !	
							2862	1 1			I	1	1
2786	!	!	!	!	!	!	2863		 				
2787	I	I	I	I	I	I	2864						1
2788							- 2865	l I			l		l
2789	I	1	I	I	I	I	2866		 				•
2790	I	1	l	l	l	l	2867	l I			l	l I	1
2791							- 2868	l I			I	l I	l
2792	1	1	I	I	I	I	2869		 				-
2793	I	1	I	I	I	I	2870	l I			I	l I	ı
2794							- 2871	1 1		l	I	1 1	ı
2795	I	1	I	I	I	I	2872		 				-
2796	i	i	i	i	i	i	2873	1 1		ı	I	1 1	1
2797							- 2874	li i	i	i	i	i i	ı
2798	I	1	ı	ı	ı	ı	2875	-	 	' 			-
2799	<u> </u>	i	<u>'</u>	<u>'</u>		<u>'</u>	2876			ı	1		
	·	· 	! 	 	! 	! 					! !	! !	1
2800	1						- 2877	1 1		l	ı	1 1	1
2801	!	!	!	!	!	!	2878		 				
2802	I	1	I	I	I	l	2879				!	!!	
2803						·	- 2880	l I			I	l I	l
2804		I	l	l	I	l	2881		 				•
2805	I	1	I	I	I	I	2882	l I			I	l I	l
2806							- 2883	l I			I	l I	l
2807		1	l	l	I	l	2884		 				-
2808	1	1	I	I	I	I	2885	l I			I	l I	ı
2809							2886	1 1			I	l I	ı
2810		I	I	I	I	I	2887		 				-
2811	Ī	İ	İ	İ	İ	İ	2888	1 1			I	1 1	ı
2812	· 	· 					- 2889	i i	i	i	İ	i i	ı
	1	I	ı	ı	I	ı	2890	· 	 				-
2814	i	i	i	i	i	i	2891	1 1		ı	ı		ı
2815	'	' 	' 	' 	' 	' 	- 2892	li i			i	i i	i
2816	1	1			1		2893		 				_
	1	1	! !	! !	1	! !							
2817	ı	1	1	1	1	1	2894				!	! !	
2818							2895	1 1			I	1	1
2819	!	!	!	!	!	!	2896		 				
2820	1	I	I	I	I	I	2897			1	!	ı !	1
2821							2898	l I		l	l	ı l	J
2822	!	Į.	!	!	I	!	2899		 		·		
2823	1	I	l	l	I	l	2900			l	l		1
2824							- 2901	l I			l		l
2825		1	l	l	I	l	2902		 				-
2826	1	1	l	l			2903	1 1			l	l I	ı
2827							- 2904	l i	l İ		l	l İ	l
2828	1	I	I	I	I	l	2905		 				-
2829	i	i	I	I	I		2906	į i			I		1
2830							2907	li i	· 	I	I		ı
2831	1	ı	ı	ı	ı	ı	2908		 ·				-
2832	1	! 	ı I	ı I	ı I	ı I	2909	1			1		
	1	I 	I 	I 	I :	I 			 	! !	 	, ! , .	i
2833							2910	ļi l		l	I	1	1
2834	1	1	!	!	!	!	2911		 				
2835	1	I	l	l	I	l	2912	l l			ļ	I I	1
2836							- 2913	1 1			l	ı l	l
2837		1	l	l	1	l	2914		 				-
2838	1	1	l	l	I	l	2915	1 1			l		l
2839							- 2916	l i	l İ		l	l İ	ı
2840	1	I	I	I	I	I	2917	-	 			<u>-</u>	-
2841	i	İ					2918	į i		l	I		ĺ
2842							- 2919	li i	· 		I	. ' 	1
2843	1	ı	ı	ı	ı	ı	2920		 				-
2844	i	i	I	I	I	I	2921	1 .		ı	ı		ı
2044	1	I	ı	ı	ı	ı	1 2321	ļi l		ı	ı		J

2922	1	1	1	1	1	I	1
2923							-
2924	1	1	1	1	1	I	1
2925	1	1	1	1	1		I
2926							-

11 slogan

11.1 slogan

