

Алгоритм Кронекера и численно-аналитический метод

Задача. Дан многочлен $f \in \mathbb{Z}[x]$, требуется выяснить, является ли он простым

Алгоритм Кронекера

B [1]:

```

1 import itertools
2 def factors(n):
3     ans=[]
4     for (p,m) in ZZ(abs(n)).factor():
5         ans=ans+[p for mm in range(m)]
6     return [(-1)^k*prod(a) for a in Combinations(ans) for k
7
8 def ipoly(points,x=x):
9     m=1
10    f=0
11    for (xx,yy) in points:
12        f=f+ (yy-f.subs([x==xx]))*m/m.subs([x==xx])
13        m=m*(x-xx)
14    return f

```

B [2]:

```

1 def Kronecker(f):
2     n=f.degree()
3     m=floor(n/2)
4     L=[]
5     ans=[]
6     for k in range(m+1):
7         a=f(k)
8         if a==0:
9             ans=[x-k, f.quo_rem(x-k)[0]]
10            break
11        else:
12            L.append(factors(a))
13    L=iter.product(*L)
14    while ans==[]:
15        try:
16            l=next(L)
17            points=zip(range(m+1),l)
18            g=QQ[x](ipoly(points))
19            if g.degree()>0:
20                [u,r]=f.quo_rem(g)
21                if r==0:
22                    ans=[g,u]
23        except StopIteration as err:
24            break
25    return ans

```

1.) Как исправить функцию Kronecker, чтобы она работала при любом выборе переменной?

B [3]:

```

1 var("t")
2 f=expand(QQ[t](t^3+1))
3 print(f)
4 Kronecker(f)

```

t³ + 1

```

-----
-
AttributeError                                Traceback (most recent
t)
<ipython-input-3-421704718701> in <module>
      2 f=expand(QQ[t](t**Integer(3)+Integer(1)))
      3 print(f)
----> 4 Kronecker(f)

<ipython-input-2-730ed2ef766a> in Kronecker(f)
     11         else:
     12             L.append(factors(a))
----> 13         L=iter.product(*L)
     14         while ans==[]:
     15             try:

AttributeError: 'builtin_function_or_method' object has no attril
uct'

```

Указание. Воспользуйтесь двумя методами:

B [4]:

```

1 f.parent()

```

Out[4]:

Univariate Polynomial Ring in t over Rational Field

B [5]:

```

1 f.variables()

```

Out[5]:

(t,)

B [6]:

```

1 def Kronecker(f):
2     x=f.variables()[0]
3     K=f.parent()
4     n=f.degree()
5     m=floor(n/2)
6     ans=[]
7     # Цикл 1
8     L=[]
9     for k in range(m+1):
10        a=f(k)
11        if a==0:
12            ans=[x-k, f.quo_rem(K(x-k))[0]]
13            break
14        else:
15            L.append(factors(a))
16        L=itertools.product(*L)
17    # Цикл 2
18    while ans==[]:
19        try:
20            l=next(L)
21            points=zip(range(m+1),l)
22            g=K(ipoly(points,x=SR(x)))
23            if g.degree()>0:
24                [u,r]=f.quo_rem(g)
25                if r==0:
26                    ans=[g,u]
27            except StopIteration as err:
28                ans = 'poly is prime'
29            break
30    return ans

```

B [8]:

```

1 var("t")
2 f=expand(QQ[t](t^3+1))
3 print(f)
4 Kronecker(f)

```

t³ + 1

Out[8]:

[t + 1, t² - t + 1]

B [8]:

```

1 var("t")
2 f=expand(QQ[t](t^3+t+1))
3 print(f)
4 Kronecker(f)

```

```

t^3 + t + 1
(1, 1)
(1, -1)
(1, 3)
(1, -3)
(-1, 1)
(-1, -1)
(-1, 3)
(-1, -3)

```

Out[8]:

```
'poly is prime'
```

2.) Почему используется конструкция `ipoly(points,x=SR(x))`? Что означает SR

Мы используем параметр $x=SR(x)$, так как функция `ipoly` должна быть символом под другие выражения, а SR - символьные выражения

Численно-аналитический метод

Теорема. Если многочлен $f \in \mathbb{Z}[x]$ делится на многочлен $g \in \mathbb{Q}[x]$, то он $lc(f) \prod (x - x_i) \in \mathbb{Z}[x]$, где x_i --- комплексные корни g .

Численно-аналитический алгоритм

Дано: $f \in \mathbb{Z}[x]$, $\varepsilon > 0$

Находим:

1. Старший коэффициент: $c = lc(c) \in \mathbb{Z}$
2. Комплексные корни: $x_1 \dots x_2 \in \mathbb{C}$
3. Образзуем всевозможные многочлены: $c(x - x_1) \dots (x - x_r)$

Если один из них имеет коэффициенты, которые отличаются от целых чисел, заменить эти коэффициенты на эти числа и поделить на f на этот многочлен. Если остаток равен нулю, то многочлен f не простой. В противном случае многочлен прост.

Теорема. Если многочлен $f \in \mathbb{Z}[x]$ делится на многочлен $g \in \mathbb{Q}[x]$, то он $lc(f) \prod (x - x_i) \in \mathbb{Z}[x]$, где x_i - комплексные корни g .

3.) Напишите функцию, которая позволяет выяснить, является ли комплексный многочлен простым с точностью до заданного $\varepsilon > 0$.

B [12]:

```
1 def is_integer(a,eps): # данная функция проверяет является ли
2     b=floor(a.real())
3     if abs(a-b)<eps or abs(a-b-1)<eps:
4         return True
5     else:
6         return False
7
8 def almost_integer(a,eps):
9     b=floor(a.real()) # округляем заданное число и делаем его
10    if abs(a-b)<eps: # возвращаем абсолютную величину числа
11        return b # абсолютное значение a + bj вычисляется как
12    elif abs(a-b-1)<eps:
13        return b+1
14    else:
15        return a
```

B [19]:

```
1 almost_integer(1.03+0.01*i,0.1)
```

Out[19]:

1

B [18]:

```
1 almost_integer(1.98+0.01*i,0.1)
```

Out[18]:

2

B [20]:

```
1 almost_integer(1.6+0.01*i,0.1)
```

Out[20]:

1.6000000000000000 + 0.01000000000000000*I

B [21]:

```
1 is_integer(1.09+0.01*i,0.1)
```

Out[21]:

True

B [22]:

```
1 is_integer(1.1+0.01*i,0.1)
```

Out[22]:

False

4.) В Sage имеется численный способ отыскания комплексных корней многочлена, что его корни -- однократные.

B [23]:

```

1 def alt_Kronecker(f,eps=10^-9):
2     x=f.variables()[0]
3     R=Combinations(f.roots(CC,False))
4     for r in R[1:]:
5         g=CC[x](prod([x-xi for xi in r])*(f).lc())
6         if prod([is_integer(a,eps) for a in g.coefficients()]):
7             g=QQ[x](sum([almost_integer(a,eps)*x^m for (a,m) in g.exponents()]))
8             [u,r]=f.quo_rem(g)
9             if r==0:
10                 ans=[g,u]
11                 break
12     return ans

```

B [29]:

```

1 f=QQ[x](-16*x^4 - 7*x^4 + 2*x^2 + 1)
2 alt_Kronecker(f)

```

Out[29]:

$[-23x^4 + 2x^2 + 1, 1]$

B [28]:

```

1 var("t")
2 f=QQ[t](t^2-1)
3 alt_Kronecker(f)

```

Out[28]:

$[t + 1, t - 1]$

5.) Что представляет собой список R? Почему выкидывается его первый элемент?

В списке R представлены все множества, которые можно составить из корней многочлена, где все эти элементы не повторяются.

6.) Зачем произведение $\prod (x - x_i)$ домножается на $lc(f)$?

Чтобы образовать все многочлены, которые могут получиться.

7.) Как устроен список `zip(g.coefficients(),g.exponents())`?

B [52]:

```

1 eps = 10^(-9)
2 f = QQ[x](-14*x^4 - 7*x^2 + 2*x + 1)
3 x = f.variables()[0]
4 R = Combinations(f.roots(CC, False))
5 for r in R[1:]:
6     g=CC[x](prod([x-xi for xi in r])*(f).lc())
7     if prod([is_integer(a,eps) for a in g.coefficients()]):
8         g=QQ[x](sum([almost_integer(a,eps)*x^m for (a,m) in
9             [u,r]= f.quo_rem(g)
10             if r == 0:
11                 ans = [g,u]
12                 break
13 L = zip(g.coefficients(),g.exponents())
14 zip_L = list(L)
15 print(zip_L)

```

[(1, 0), (2, 1), (-7, 2), (-14, 4)]

zip объединяет элементы из коэффициентов и степеней заданной перемен

Сравнение методов

8.) Какой из двух методов быстрее?

B [53]:

```

1 g=sum([(n+1)*x^n for n in range(4)])
2 h=sum([(-1)^n*(n+1)*x^n for n in range(4)])
3 f=QQ[x](g*h)
4 f

```

Out[53]:

$-16x^6 - 7x^4 + 2x^2 + 1$

B [42]:

```
1 %timeit Kronecker(f)
```

1.31 s ± 61.2 ms per loop (mean ± std. dev. of 7 runs, 1 loop each)

B [43]:

```
1 %timeit alt_Kronecker(f)
```

11.3 ms ± 713 µs per loop (mean ± std. dev. of 7 runs, 100 loops each)

B [44]:

```

1 g=sum([(n+1)*x^n for n in range(10)])
2 h=sum([(-1)^n*(n+1)*x^n for n in range(5)])
3 f=QQ[x](g*h)
4 f

```

Out[44]:

$$50x^{13} + 5x^{12} + 34x^{11} + 10x^{10} + 18x^9 + 15x^8 + 12x^7 + 6x^5 + 3x^4 + 2x^2 + 1$$

B [46]:

```

1 alt_Kronecker(f)

```

Out[46]:

$$[50x^4 - 40x^3 + 30x^2 - 20x + 10, \\ x^9 + 9/10x^8 + 4/5x^7 + 7/10x^6 + 3/5x^5 + 1/2x^4 + 2/5x^2 + 1/5x + 1/10]$$

alt_Kronecker(f) быстрее.

9.) Как модифицировать функцию alt_Kronecker, чтобы она работала с кратн

Замечание. См. конец л.р. № 2.

B [123]:

```

1 def alt_Kronecker(f,eps=10^-9):
2     x=f.variables()[0]
3     g=f.gcd(diff(f,x))
4     if g.degree()>0:
5         (u,r)=f.quo_rem(g)
6         ans=[g,u]
7     else:
8         R=Combinations(f.roots(CC,False))
9         for r in R[1:]:
10            g=CC[x](prod([x-xi for xi in r])*(f).lc())
11            if prod([is_integer(a,eps) for a in g.coefficien
12                g=QQ[x](sum([almost_integer(a,eps)*x^m for (
13                (u,r)=f.quo_rem(g)
14                if r==0:
15                    ans=[g,u]
16                    break
17            return ans

```

B [55]:

```

1 f=QQ[x](-16*x^6 - 7*x^4 + 2*x^2 + 1)
2 alt_Kronecker(f)

```

Out[55]:

$$[-16x^3 - 12x^2 - 8x - 4, x^3 - 3/4x^2 + 1/2x - 1/4]$$

B [54]:

```
1 f=QQ[x]((x^2-1)^2*(x+5))
2 alt_Kronecker(f)
```

Out[54]:

 $[x + 5, x^4 - 2x^2 + 1]$