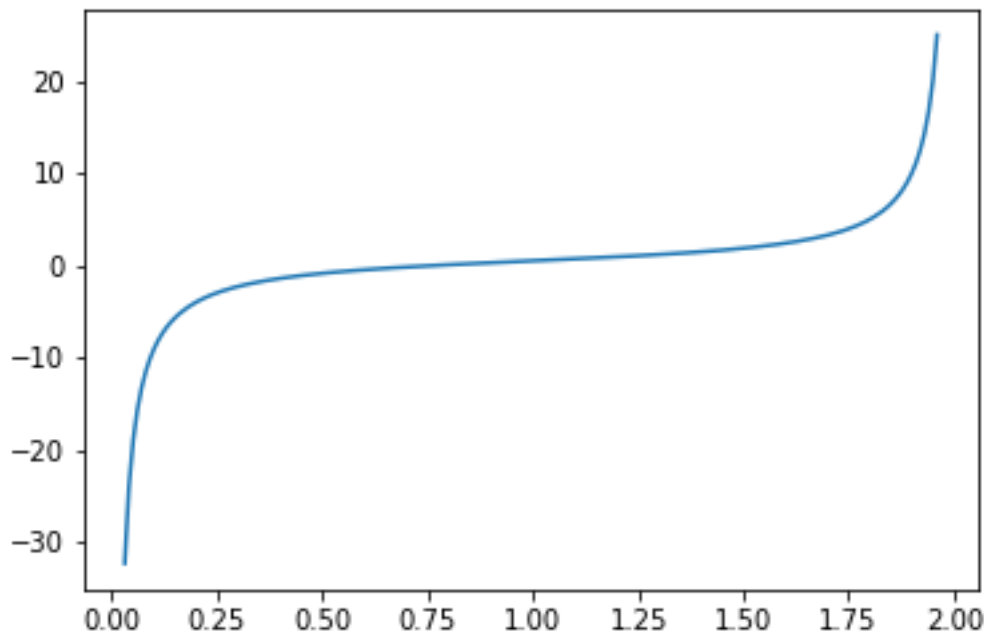


Задание на 22.01  
Кириленко Андрей, ВШЭ  
22 января 2019

2а

Достаточно очевидно, что хотя бы 3 слагаемых посчитать потребуется, а значит можно считать что знаменатели окажутся положительными(в хвосте) Тогда можно оценить член ряда так:  $\frac{1}{x^2-x-z} < \frac{1}{x^2-x-2}$  Получили оценку, осталось найти такое  $n$ , что интеграл ограничивающей функции не больше заданной точности.  $\frac{1}{x^2-x-2} = 1/3 * (\frac{1}{x-2} - \frac{1}{x+1})$ , неопределенный интеграл равен  $1/3 * \log |\frac{2-x}{x+1}| (+c)$ , теперь надо найти такое  $n$ , что подстановка от  $n$  до бесконечности будет не больше заданной точности. Подстановка бесконечности даст 0, так как в логарифме предел 1, останется  $\min n: -1/3 \log |\frac{2-n}{n+1}| \leq eps$  т.е.  $\log |\frac{n+1}{2-n}| \leq 3 * eps$ , что дает оценку  $n$  чуть больше 1000000. Остается посчитать функцию как частичную сумму до  $n = 10^6$  и построить график. По оси абсцисс – точка, в которой считаем, по оси ординат – сумма ряда с заданной точностью.



Код:

```
def Wa(z):  
    sum = 0  
    for i in range(1, 1100000):  
        sum += 1.0 / (i * i - i - z)  
    return sum  
  
def plotWa(fn):
```

```

a1 = []
a2 = []

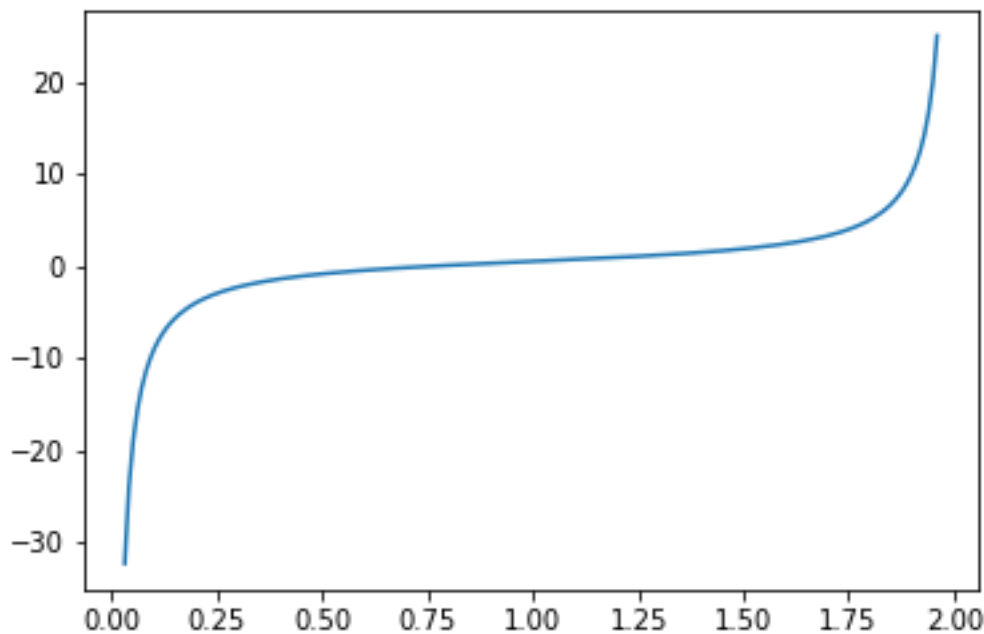
for i in range(3, 197): # start point 3/100 = 0.03, end point: 197/100=1.97
    arg = i / 100.0
    a1.append(arg)
    a2.append(Wa(arg))

graph.plot(a1, a2, label=fn)
graph.savefig(fn)
graph.close()

```

2b

Возьмем модельный ряд такой:  $\sum \frac{1}{k(k-1)}$  (определим его слагаемое для  $n=1$  как ноль). Сумма такого ряда равна 1. Разность будет соответственно  $\frac{z}{(k^2-k)(k^2-k-z)}$  (первое слагаемое опять же особенное и равно  $-1/z$ ) Останется поработать с остальной разностью, ее можно очевидно оценить как  $4/k^4$  (2 берется от  $z$  и еще 2 от оценки знаменателя как половина старшего члена:  $\frac{z}{(k^2-k)(k^2-k-z)} < \frac{2}{(k^2-k)(k^2-k-z)} < \frac{2}{k^4/2}$ ) (Можно точнее оценить константу числом 2 и получить 88 слагаемых). Интеграл равен  $-4/3 * x^{-3} (+c)$ . Решаем уравнение  $4/3 * x^{-3} \leq eps$ , что дает ответ около 110. Итого для подсчета ряда надо к  $1 - 1/z$  прибавить не менее 110 слагаемых ряда разности(начиная с 2)



Код:

```

def Wb(z):
    sum = 1-1.0/z
    for i in range(2, 120):

```

```

sum += z / ((i * i - i) * (i * i - i - z))
return sum

```

```
def plotWb(fn):
```

```
    a1 = []
```

```
    a2 = []
```

```
    for i in range(3, 197): # start point 3/100 = 0.03, end point: 197/100=1.97
```

```
        arg = i / 100.0
```

```
        a1.append(arg)
```

```
        a2.append(Wb(arg))
```

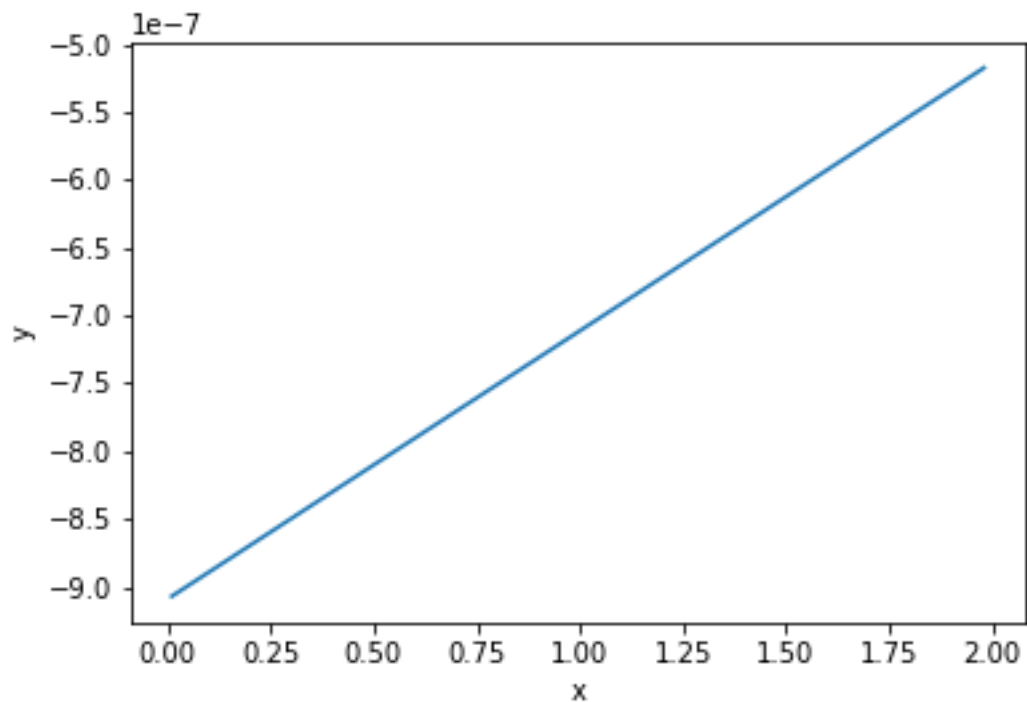
```
    graph.plot(a1, a2, label=fn)
```

```
    graph.savefig(fn)
```

```
    graph.close()
```

2c

Посчитаем разность, проверим что максимум разности по модулю не больше  $2 * eps$ , построим график. Видно, что разница очень мала и не превосходит погрешности



Код:

```
def diffW(z):
```

```
    return Wa(z) - Wb(z)
```

```
def plotDiffW(fn):
```

```
    a1 = []
```

```

a2 = []

for i in range(1, 199): # start point 1/100 = 0.01, end point: 199/100=1.99
    arg = i / 100.0
    a1.append(arg)
    a2.append(diffW(arg))

max_diff_abs = max(abs(max(a2)), abs(min(a2)))
print(max_diff_abs) # difference less than 2*eps
print(max_diff_abs < 2.0 / 1000000)
graph.xlabel('x')
graph.ylabel('y')
graph.plot(a1, a2, label=fn)
graph.savefig(fn)
graph.close()

```

3

//Длинный код, скрипт лежит на гите.

Рассчитаем точное значение как много шагов метода Эйткина, а неточное как мало шагов. Также рассмотрим итерированный и неитерированный методы и получим такие результаты:

-0.9

Res -0.7201172295789915

Iterated -0.7201172295789915

Simple -0.7201172295789915

i

Res (-0.24374774719955403+0.8669729873397874j)

Iterated (-0.24374774719967915+0.8669729873399104j)

Simple (-0.2437477425162039+0.8669729825771895j)

-1

Res -0.7853981633975087

Iterated -0.7853981633974485

Simple -0.7853981657591506

$e^{3ip/4}$

Res (-0.6484643618062063+0.48681284896590743j)

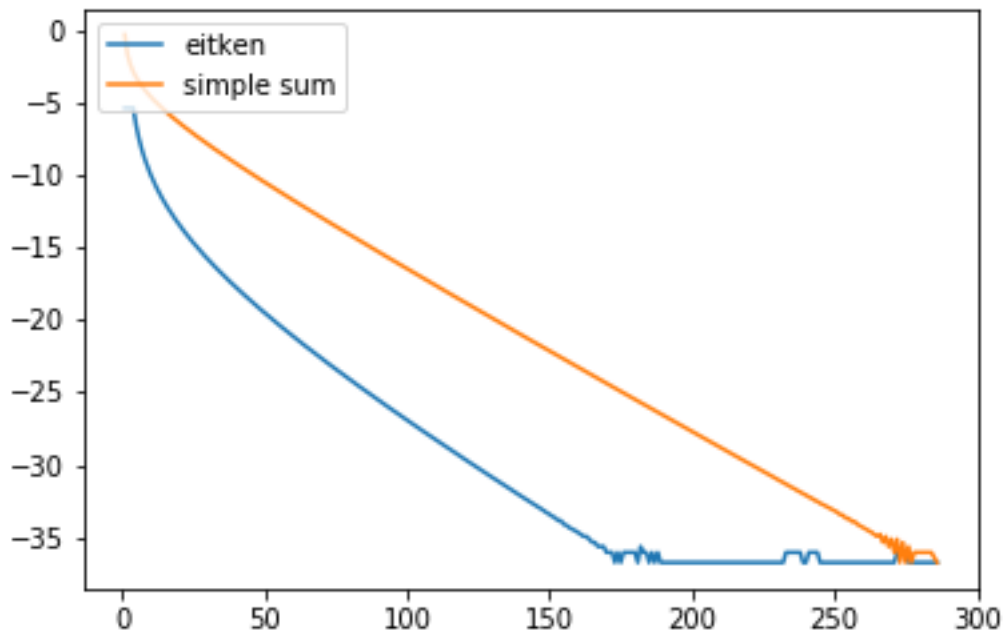
Iterated (-0.648464361806174+0.48681284896598226j)

Simple (-0.648464360650483+0.4868128517288752j)

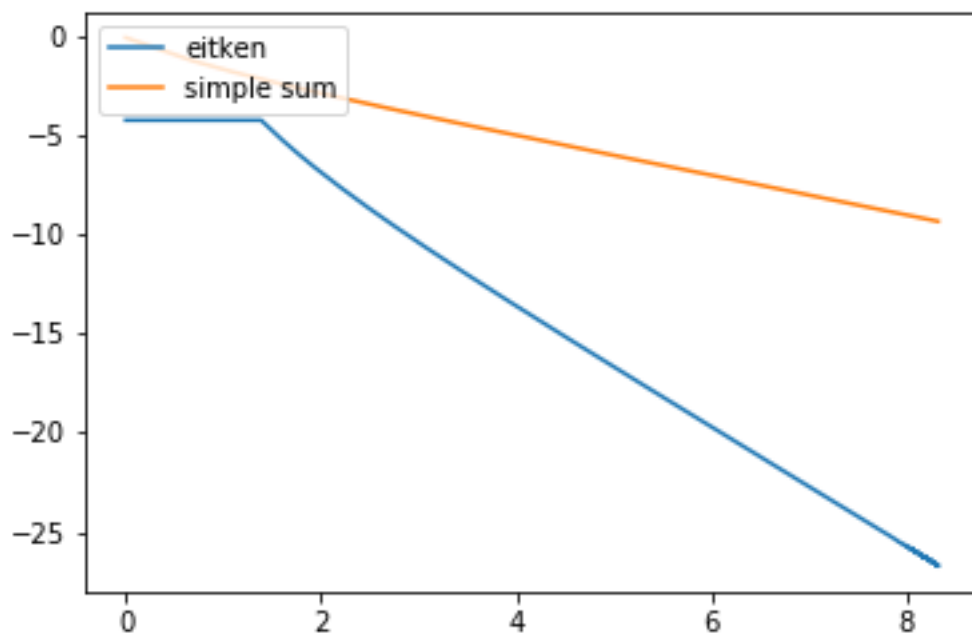
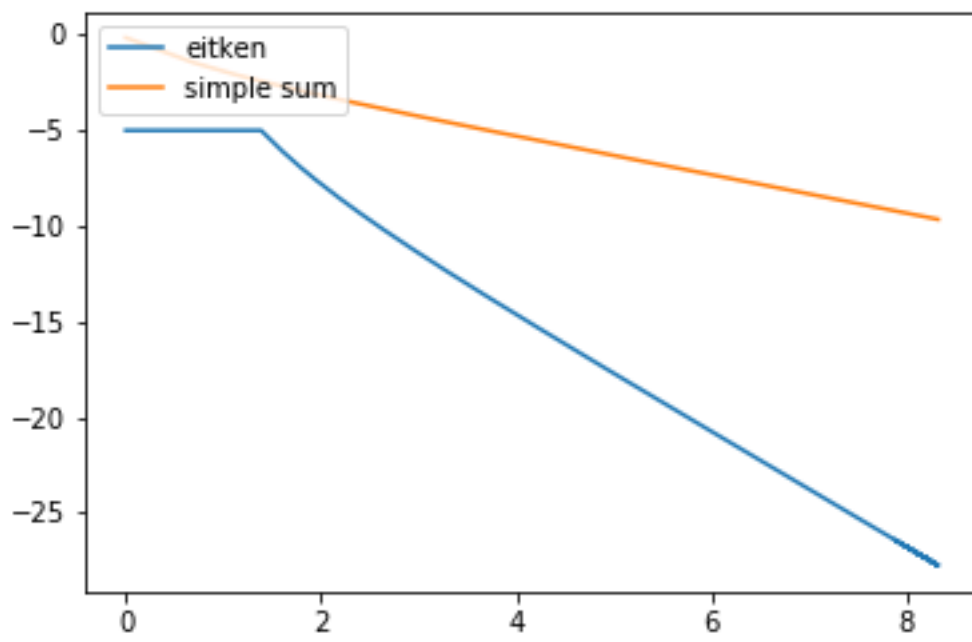
Все результаты точны, однако итерированный ближе к ответу.

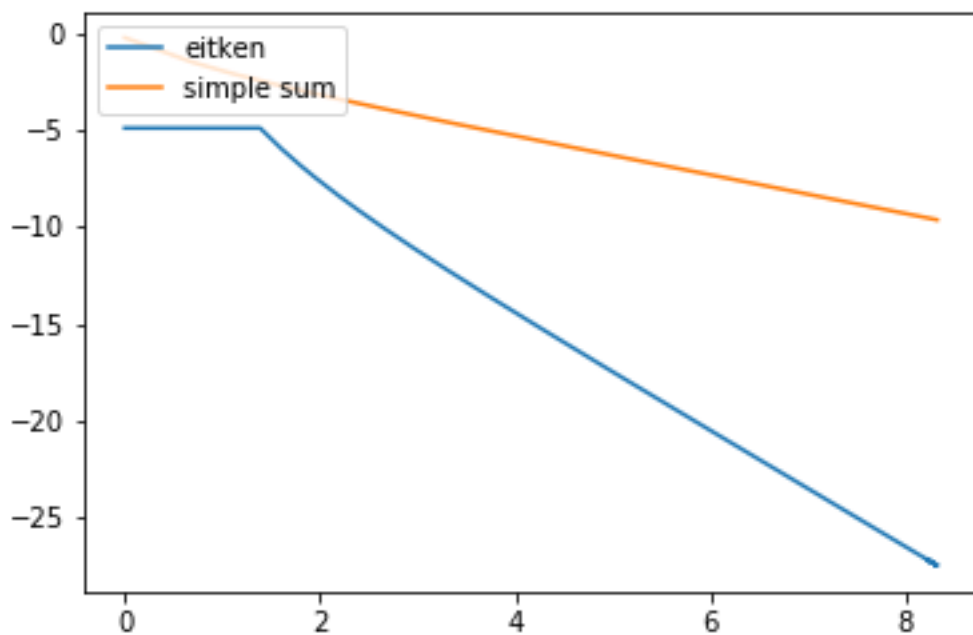
Перейдем к скорости сходимости. Ясно, что при  $z$  по модулю меньше 1 не интересно, быстро сходимся, так как экспонента. Если  $z$  по модулю больше 1, то ряд расходится. Остается из интересного только окружность, на ней и есть смысл проверять численно. Заметим, что при  $-1$  ряд сходится, а при  $1$  расходится. Значит, скорость сходимости должна уменьшаться при движении по окружности. Проверим это численно.

Для начала график логарифма погрешности от  $N$  при  $-0,9$  и сходимость экспоненциальная:



А еще логарифма погрешности от логарифма  $N$  для точек соответственно  $-1$ ,  $i$ ,  $e^{3ip/4}$ :





Видно что Эйткин ускоряет, но при этом просто меняется угол наклона прямой.

Перейдем с скорости в зависимости от точки  $z$ . Рассматриваем верхнюю полуокружность от -1 до 1 с шагом угла  $\pi/100$ :

По оси абсцисс значение угла (в сотых долях от  $\pi$ ), по оси ординат  $\log_{10}(1/|value - calculatedResult|)$

Получается, итерированный точнее(быстрее сходится) (так как знаменатель меньше, раз значение больше), однако порядок сходимости не поменялся.

