■ Q1. 求 $\sum_{k=0}^{\infty} x^k$ 的符号解,并进而用该符号解求 $\sum_{k=0}^{\infty} \left(-\frac{1}{3}\right)^k$, $\sum_{k=0}^{\infty} \left(\frac{1}{\pi}\right)^k$, $\sum_{k=0}^{\infty} 3^k$ 的准确值。

答:

```
syms x k
f=x^(k);
Z1=symsum(f,k,0,inf)
Z1 =
piecewise([1 <= x, Inf], [abs(x) < 1, -1/(x - 1)])
%piecewise 分段函数,可见收敛域为x∈(-1,1)

subs(Z1,x,{-1/sym(3),1/sym(pi),sym(3)})
ans =
[ 3/4, -1/(1/pi - 1), Inf]
```

Q2. (1)通过符号计算求 $y(t)=|\sin t|$ 的导数 。(2)然后根据此结果,求 $\frac{dy}{dt}\Big|_{t=0^-}$ 和 $\frac{dy}{dt}\Big|_{t=\frac{\pi}{2}}$ 。答:

```
syms t
y=abs(sin(t))
                                      %求 dy/dt
dy=diff(y)
%d0 =limit(d,t,0,'left')
                                   %这一句计算的的是导数极限并不是左导数
syms d positive
                                    %用 abs(sin(t))会有 MATLAB 的 bug
f n = -sin(t);
df n=limit((f n-subs(f n,t,t-d))/d,d,0);
d0 =limit((subs(f n,t,0)-subs(f n,t,-d))/d,d,0) %求 0 点左导数
dpi_2=limit(dy,t,pi/2)
                                     %求 dy/dt|t=pi/2
y =
abs(sin(t))
dy =
sign(sin(t))*cos(t)
```

Q3. 利用今天所学知识,采用符号计算方法(阶乘函数自行搜索),并最终使用符号对象函数 logical 验证

$$\lim_{n\to\infty} \left(1+\frac{1}{n}\right)^n = \lim_{n\to\infty} \frac{n}{\sqrt[n]{n!}} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{1}{n!} = e$$

答:

 $d0_{-1} =$

dpi 2 =

```
syms n

A = limit((1+1/n)^n, n, Inf);
```

```
B = limit(n/(factorial(n))^(1/n),n,Inf);
C = symsum(1/factorial(n),n,0,Inf);
Ae = logical(A==exp(sym(1)))
Be = logical(B==exp(sym(1)))
Ce = logical(C==exp(sym(1)))
```

%如果1不用sym括起来那么结果将是数值型的,得到的输出会是0,即有误差

%如果不用logical函数,双等号本身会构造一个恒等符号表达式,而不是做

判断

```
Ae =
logical
1
Be =
logical
1
Ce =
logical
```

结果表明,三个极限(含级数的和)确实都等于常数e

Q4. (附加,选做)(1)利用已学习的大学数学知识从理论上证明 $\lim_{n\to\infty} \frac{n}{\sqrt[n]{n!}}=\mathbf{e}$

(2)设
$$a_n = \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n$$
, $b_n = \frac{n}{\sqrt[n]{n!}}$, $n \in \mathbb{N}_+$.

如 Q3 验证的结论,显然两个数列都是单调递增且收敛到常数e.的数列.利用这两次课所学知识,尝试对两个数组的前 300 项的取值进行绘图 (plot),并通过绘图结果分析到底哪一个数列更加快速的收敛到常数e.

答: (1)除利用斯特林公式外,这里提供一种较为通俗的方法: 考虑 $\frac{n}{\sqrt{n}}$ 的对数,即

$$\ln\left(\frac{n}{\sqrt[n]{n!}}\right) = \ln n - \frac{\ln n!}{n} = \frac{n \ln n - \sum_{k=1}^{n} \ln k}{n} = -\sum_{k=1}^{n} \frac{1}{n} \ln \frac{k}{n}$$

考虑 [0,1] 的均匀n等分,即 $x_0 = 0 \le x_1 = \frac{1}{n} \le x_2 = \frac{2}{n} \le \cdots \le x_n = \frac{n}{n} = 1$,取 $\xi_i = \frac{i}{n}$, $\forall 1 \le i \le n$,可以将右边表达式的极限转化为一个收敛的瑕积分如下:

$$\lim_{n\to\infty} -\sum_{k=1}^n \frac{1}{n} \ln \frac{k}{n} = -\lim_{\epsilon\to 0} \int_{\epsilon}^1 \ln x \, \mathrm{d}x = -\lim_{\epsilon\to 0} (x \cdot \ln x - x)|_{\epsilon}^1 = -(-1) = 1$$

由此可得 $\lim_{n\to\infty}\frac{n}{\sqrt[n]{n!}}=e$ 。证毕。

(2)首先本题的代码,要尽量摒弃 C++当中使用 for 循环的思想方法和代码风格。其次,在

计算的过程中,要将 $1\sim300$ 转化为符号型,因为 $\sqrt[n]{n!}$ 在双精度型的计算中,因为n!过大有可能会计算出 Inf,导致最终的 b_n 等于 0,发生致命错误。

```
t = 1:300; %定义1~300整数点的横坐标值
t = sym(t);
```

%如果不转化为符号型, b_n 后面的部分函数值计算会因为计算溢出而得到0

```
x = (1+1./t).^t; % a_n的对应纵坐标 y = t./((factorial(t)).^(1./t)); % b_n的对应纵坐标 z = \exp(1)*ones(1,300); %常数e的高度 plot(t,x,t,y,'-','LineWidth',2); hold on plot(t,z,':','LineWidth',2) hold off legend('(1+1/n)^n','n/((n!)^{1/n})','e','Location','South East')
```

效果图如下,通过对比两条实现与虚线的距离,可以明显的发现,和函数收敛 序列 a_n 收敛速度要比 b_n 快。

