

* 과제풀이 1-(1) 에서 $\lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 - \frac{1}{n}\right)^n = e^{-1}$ 에 대한 해법은 야매에 가깝습니다. 보다 좋은 유도법은 로피탈의 정리를 이용한 방법으로, $\lim_{n \rightarrow \infty} \ln\left(1 + \frac{x}{n}\right)^{\frac{1}{n}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n}{n+x} \frac{-x}{n^2} (-n^2) = x$ 임을 이용하여 $x = -1$ 일 때 e^{-1} 임을 유도할 수 있습니다.

Lemma. 함수 $f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n (x-c)^n$ 의 수렴반지름이 R 이면 함수 f 는 구간 $(c-R, c+R)$ 에서 무한번 미분가능하다.

- 7강 3.(3).Thm3에 의해 $k=1$ 일 때 명제는 참이다.
- k 일 때 명제가 참이라 가정하자. 즉, $f^{(k)}(x) = \sum_{n=k}^{\infty} \frac{n!}{(n-k)!} a_n (x-c)^{n-k}$
- $\forall x \in (c-R, c+R)$, $f^{(k+1)}(x) = \frac{d}{dx} \left(\sum_{n=k}^{\infty} \frac{n!}{(n-k)!} a_n (x-c)^{n-k} \right)$
 $= \sum_{n=k+1}^{\infty} \frac{n!}{(n-k-1)!} a_n (x-c)^{n-k-1}$

이므로 $k+1$ 일 때도 명제는 참이다. ■ (수학적 귀납법)

Thm. 함수 f 가 구간 I 에서 해석적이면 무한번 미분가능하다.

- $c \in I$ 라 하자.

함수 f 가 구간 I 에서 해석적 $\Rightarrow \exists \delta > 0$ s.t. $\forall x \in (c-\delta, c+\delta)$, $f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n (x-c)^n$

- Lemma에 의해 $\sum_{n=0}^{\infty} a_n (x-c)^n$ 는 수렴구간에서 무한번 미분가능하므로 f 도 $x=c$ 에서 무한번 미분가능하다.
- c 는 I 의 임의의 점이므로 f 는 I 에서 무한번 미분가능하다. ■

참고) 무한번 미분가능하지만 해석적이지 않은 함수.

함수 $f(x) = \begin{cases} e^{-\frac{1}{x^2}}, & x \neq 0 \\ 0, & x = 0 \end{cases}$ 는 $(-\infty, \infty)$ 에서 무한번 미분가능하지만 $x=0$ 에서 해석적이지 않음. 증명은 여러분의 몫 ^^