수치해석 NA-introduction

Numerical Analysis

- Formulation: 기본 법칙을 세심하게
- Solution: 기본적인Computer method를 다룬다.
- 계산은 비교적 쉽고, System sensitivity와 Error를 다룸

Representation of numbers

• Finite number of bits

$$s*M*B^{e-E}$$

Double precision real numbers (64 bits)

$$(-1)^s * 2^{c-1023} * (1+f)$$

- c: 11 bit (0 ~ 2^11 1)
- f: 52 bit

Accuracy

- Finite number of bits 때문에 표현할 수 있는 실수가 제한된다.
- Double precision real numbers
 - Underflow (c=0): 일반적으로 0으로 세팅해버림
 - \circ Overflow ($c=2^n-1$): inf, NaN 등으로 인해 다음 계산에 영향이 간다. 다음 Step에서 계산이 멈춘다.
- Smallest number (c = 1)

$$\circ \ 2^{-1022} \cdot (1+0) = 0.2225 * 10^{-307}$$

• Largest number (c = $2^n - 2$)

• $2^{1023} \cdot (1 + (1 - 2^{-52})) = 0.17977 * 10^{309}$

Machine Accuracy

$$epsilon = b^{1-m}$$

- m: Mantissa의 비트 수
- Machine Accuracy: 1 + epsilon ≠ 1이 되는 최초의 epsilon 값

Accuracy vs Precision

- Accuracy는 목표 (중앙)에 얼마나 가까운지
- Precision은 샘플 값들이 서로 얼마나 모여있는지

Roundoff error

Machine Accuracy 때문에 발생하는 Error

- 실수 x를 floating point에 따른 fl(x)로 표현할 때의 표현 가능한 수 fl(x)와 실수 x의 차이
- Error: fl(x) x

실수 x를 Floating point에 따라 변형할 때 방법이 두 가지 있다.

Delta x = fl(x) - x라고 하자.

- 1. Chopping: 뒷자리 수를 그냥 버린다.
 - a. 그냥 버리기 때문에 Roundoff error = Delta x이다.
- 2. Symmertirc rounding: 가까운 값으로 반올림한다.
 - a. 가까운 값으로 반올림하기 때문에 Roundoff error = Delta x / 2

Minimizing roundoff errors

- 1. Overflow와 Underflow를 피하기 위해 Intermediate value를 around 1로 유지
 - a. $x=1.f*2^e$ 에서 e가 [-1022, 1023] 사이이기 때문에 중간 값은 대충 $1.f*2^0=1$ 이다.
- 2. 계산 오차가 누적되는 것을 방지하기 위해 연산 횟수 자체를 줄인다.
- 3. Subtractive cancellation을 피한다.
 - a. 비슷한 숫자끼리 뺄셈을 하게 되면, 상위 비트의 수가 비슷해 상위 비트의 유효자릿수가 사라진다.
 - b. Small number에서 시작한다.
- 4. Double precision을 사용하여 표현할 수 있는 숫자의 범위를 늘린다.

Truncation error

계산한 추정값과 실제 정답값의 차이

- 추정값을 계산할 때, Formular를 approximation하기 때문에 발생한다.
- NA의 목표는 Truncation error를 줄이는 것이다!

Approximation

Talyor series는 approximation의 일종이다.

- $f(x) = P_n(x) + R_n(x)$
 - $egin{aligned} \circ & P_n(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x-x_0) + f''(x_0)(x-x_0)^2/2! + ... + \ & f^(n)(x_0)(x-x_0)^n/n! \end{aligned}$
 - $\circ \ \ R_n(x) = f^{(n+1)}(epsilon)(x-x_0)^{n+1}/(n+1)!$
 - \circ $R_n(x)$ 는 Approximation으로 인한 Error이다.
- Taylor series는 이미 알고 있는 값 x0을 통해 함수 f(x)를 Approximation하는 방법 이다.

Taylor series를 응용하여 우리가 모르는 다음 함수값 $f(x_{i+1})$ 을 $f(x_i)$ 로 근사할 수 있다.

$$\bullet \ \ f(x_{i+1}) = P_n(x_i) + R_n(x_i)$$

Error

Absolute error: (true value - approximation)

Relative error: (true value - approximation) / true value

Approximate relative error: (가장 최근에 예측한 값 - 기존 예측값) / 가장 최근에 예측한 값

Iterative algorithm의 Stopping condition

- $e_a < e_s$
- e_s : Desired relative error

Data error

$$|f(x)-f(x^st)|$$

- x^* 은 추정치이다.
- 테일러 급수에 따라 x*을 이용하여 f(x)를 근사해보면 아래와 같다.

$$\circ \ f(x) = f(x^*) + f'(x^*)(x - x^*) + ...$$

$$\circ \ f(x) - f(x^*) = f'(x^*)(x - x^*)$$

$$| \circ | |f(x) - f(x^*)| = f'(x^*) |(x - x^*)|$$

• 따라서 Data error는 $f'(x^*)|(x-x^*)|$ 이다.

Data relative error

$$e_f = rac{|f'(x)|(x-x^*)}{f(x^*)}$$

• Relative error 정의에 따르면 분모에는 f(x)가 와야 하지만, 추론 및 근사 과정에선 대부분 실제 함수 값 f(x)를 모르기 때문에 $f(x^*)$ 을 사용한다.

Relative error of x

$$e_x = rac{x-x^*}{x^*}$$

Condition number

$$rac{e_f}{e_x} = rac{x^*f'(x^*)}{f(x^*)}$$

- If condition number < 1 $ightarrow e_f < e_x$
 - Error reduction
 - 。 입력의 변화가 출력에 큰 변화를 가져오지 않는다.
 - 。 Data error가 줄어든다.
- If condition number >> 1 ightarrow $e_f > e_x$
 - ill-conditioned
 - 。 입력의 변화가 출력에 큰 변화를 가져온다.

Error propagation

- Data error $f'(x^*)|(x-x^*)|$ 은 입력 오차 (x-x*)에 비례한다.
- 입력 오차가 출력 오차로 전달된다는 것이 Error propagation이다.

Total error: Roundoff error + Truncation error

- h: x x*라고 하자. (step size)
- Step size가 커질수록 Truncation error는 커진다.
- Step size가 작을수록 계산 결과는 더 정밀한 값이 필요하기 때문에 Roundoff error는 커진다.

결국 Step size에 따라 Roundoff error와 Truncation error 중 하나는 포기해야 한다.

- Trade-off
- 둘을 동시에 줄이는 Step size는 없다.

수치해석 NA-introduction 6