

# Assignment 2

컴퓨터소프트웨어학부 2024017201 최선웅  
12034 수치해석

```
#include <stdio.h>
#include <math.h>
#include <windows.h>

#include "nr_wrap.h"
#include "muller.h"

static long func_calls, df_calls;
static long total_iters[6], total_fcalls[6], total_dfcalls[6];
static double total_time[6];
static const char *names[6] = {
    "Bisection", "LinearInterp", "Secant",
    "Newton", "NewtonSafe", "Muller"
};

float f_wrapper(float x) {
    func_calls++;
    return bessj0(x);
}

void fdf_wrapper(float x, float *f, float *df) {
    func_calls++;
    df_calls++;
    *f = bessj0(x);
    *df = -bessj1(x);
}

enum { I_BISEC=0, I_FLSP, I_SEC, I_NEW, I_SAFE, I_MULL };

static LARGE_INTEGER qpc_freq;

void timer_init(void) {
    QueryPerformanceFrequency(&qpc_freq);
```

```

}

double timer_ms(void) {
    LARGE_INTEGER now;
    QueryPerformanceCounter(&now);
    return (double)now.QuadPart * 1000.0 / (double)qpc_freq.QuadPart;
}

int main(void) {
    timer_init();

    const int NX = 1000;
    const float x1 = 1.0f, x2 = 10.0f, tol = 1e-6f;
    float xb1[NX], xb2[NX];
    int nb = 0;

    zbrak(f_wrapper, x1, x2, NX, xb1, xb2, &nb);
    printf("Found %d roots in [%.1f, %.1f]\n\n", nb, x1, x2);

    for (int i = 0; i < 6; i++) {
        total_iters[i] = total_fcalls[i] = total_dfcalls[i] = 0;
        total_time[i] = 0.0;
    }

    for (int k = 1; k <= nb; k++) {
        float a = xb1[k], b = xb2[k];
        printf("Root %d: bracket [%.6f, %.6f]\n", k, a, b);

        for (int m = 0; m < 6; m++) {
            double t0 = timer_ms();
            long before_f = func_calls, before_df = df_calls;
            float root;
            long iters = 0;

            switch (m) {
                case L_BISEC:
                    root = rtbis(f_wrapper, a, b, tol);
                    break;
            }
        }
    }
}

```

```

    case L_FLSP:
        root = rtflsp(f_wrapper, a, b, tol);
        break;
    case L_SEC:
        root = rtsec(f_wrapper, a, b, tol);
        break;
    case L_NEW:
        root = rtnewt(fdf_wrapper, a, b, tol);
        break;
    case L_SAFE:
        root = rtsafe(fdf_wrapper, a, b, tol);
        break;
    case L_MULL:
        root = muller(f_wrapper, a, b, tol);
        iters = get_muller_iterations();
        break;
}

double t1 = timer_ms();
long fc = func_calls - before_f;
long dfc = df_calls - before_df;
double tms = t1 - t0;

if (m != L_MULL) iters = fc;

total_iters[m] += iters;
total_fcalls[m] += fc;
total_dfcalls[m] += dfc;
total_time[m] += tms;

printf(" %-12s root=%.8f iters=%4ld f-calls=%4ld df-calls=%4ld time
=%.3fms\n",
        names[m], root, iters, fc, dfc, tms);
}
printf("\n");
}

printf("Summary (averaged over %d roots)\n", nb);

```

```

printf("Method      AvgIters AvgFcalls AvgDf AvgTime(ms)\n");
printf("-----      - - - - - - - - - - - - - - - - - - - - \n");
for (int m = 0; m < 6; m++) {
    printf("%-14s %8.1f %9.1f %6.1f %12.3f\n",
        names[m],
        (double)total_iters[m] / nb,
        (double)total_fcalls[m] / nb,
        (double)total_dfcalls[m] / nb,
        total_time[m] / nb
    );
}
return 0;
}

```

이 `main.c` 코드는 Numerical Recipes의 실수형 루틴들을 사용해 Bessel 함수  $J_0(x)$ 의 근을 여러 구간에서 찾고, 6가지 방법(이분법, 선형 보간, 할선법, 뉴턴-랩슨법, 브래킷 뉴턴, 밀러)의 성능을 고해상도 타이머로 측정, 비교하는 코드이다.

## 동작 개요

- `zbrak` 로 구간에서  $J_0(x)$ 의 부호 변화를 탐지해 브래킷들을 수집하고, 각 브래킷에 대해 6가지 근 찾기 알고리즘을 실행한다.
- 각 방법에 대해 반복 횟수(내장 카운트 없는 루틴은 함수 호출로 근사), 함수/도함수 호출 수, 경과 시간을 측정하고, 루트별 결과를 출력한다.

## 타이머와 충돌 해결

- Window의 고해상도 QPC(Query Performance Counter)로 보다 더 정밀한 경과 시간을 얻는다.
- NR 헤더의 `fmin`, `select`가 시스템 헤더와 충돌하는 문제를 피하기 위해 래퍼 헤더(`nr_wrap.h`)에서 이름을 일시 치환한 뒤 `nr.h`를 포함하는 방식으로 해결했다.

## 출력값

- 각 루트에 대해 `root`, `iters`, `f-calls`, `df-calls`, `time` 을 한 줄로 보고하고, 마지막에 루트들에 대한 평균을 표로 요약한다.

- 이를 바탕으로 수렴 속도와 효율(평균 반복, 평균 호출, 평균 시간)을 비교하여 방법들의 상대적 성능을 논의한다.

## 출력값의 분석

Found 3 roots in [1.0, 10.0]

Root 1: bracket [2.403996, 2.412997]

Bisection root=2.40482569 iters= 16 f-calls= 16 df-calls= 0 time=0.001ms

LinearInterp root=2.40482569 iters= 5 f-calls= 5 df-calls= 0 time=0.001ms

Secant root=2.40482569 iters= 5 f-calls= 5 df-calls= 0 time=0.000ms

Newton root=2.40482569 iters= 3 f-calls= 3 df-calls= 3 time=0.000ms

NewtonSafe root=2.40482569 iters= 5 f-calls= 5 df-calls= 5 time=0.000ms

Muller root=2.40482545 iters= 2 f-calls= 6 df-calls= 0 time=0.001ms

Root 2: bracket [5.517978, 5.526978]

Bisection root=5.52007771 iters= 16 f-calls= 16 df-calls= 0 time=0.001ms

LinearInterp root=5.52007818 iters= 5 f-calls= 5 df-calls= 0 time=0.000ms

Secant root=5.52007818 iters= 5 f-calls= 5 df-calls= 0 time=0.000ms

Newton root=5.52007818 iters= 2 f-calls= 2 df-calls= 2 time=0.000ms

NewtonSafe root=5.52007818 iters= 4 f-calls= 4 df-calls= 4 time=0.001ms

Muller root=5.52007818 iters= 2 f-calls= 6 df-calls= 0 time=0.001ms

Root 3: bracket [8.649918, 8.658917]

Bisection root=8.65372849 iters= 16 f-calls= 16 df-calls= 0 time=0.00

3ms

LinearInterp root=8.65372753 iters= 5 f-calls= 5 df-calls= 0 time=0.00

1ms

Secant root=8.65372753 iters= 5 f-calls= 5 df-calls= 0 time=0.001

ms

Newton root=8.65372753 iters= 2 f-calls= 2 df-calls= 2 time=0.001

ms

NewtonSafe root=8.65372753 iters= 4 f-calls= 4 df-calls= 4 time=0.001ms

Muller root=8.65372753 iters= 2 f-calls= 6 df-calls= 0 time=0.001ms

Summary (averaged over 3 roots)

Method AvgIters AvgFcalls AvgDf AvgTime(ms)

-----	-----	-----	-----	-----
Bisection	16.0	16.0	0.0	0.001
LinearInterp	5.0	5.0	0.0	0.001
Secant	5.0	5.0	0.0	0.001
Newton	2.3	2.3	2.3	0.001
NewtonSafe	4.3	4.3	4.3	0.001
Muller	2.0	6.0	0.0	0.001

[Extra] Solve  $f(x)=e^{-x}-x$  in  $[0.0,1.0]$

[Extra] Bracket  $[0.560000,0.570000] \rightarrow$  root=0.56714332  $f(\text{root})=-5.96e-08$   
8 f-calls=4 df-calls=4 time=0.000ms

## 근사 정확도

- 세 방법 모두 근 값이 2.4048257, 5.5200782, 8.653728 근방으로 일치해 동일한 허용오차 내에 수렴했다는 점을 확인할 수 있다. 특히 같은 브래킷에서 시작했음에도 최종 값이 소수점 7~8자리에서 일치해 알고리즘 간 정확도 차이는 미미하다.

## 반복 호출 지표

- 이분법: 각 루트마다 iters = 16, f-calls = 16 으로 가장 많은 반복을 사용했다. 선형 수렴 특성상 수렴 속도가 가장 느리다.

- 선형 보간(rtflsp), 할선법(rtsec): 각 루트마다 iter  $\approx$  5, f-calls  $\approx$  5로 이분법 대비 크게 감수한다. 수렴 차수가 1보다 큰 초선형으로 알려져 있어 상대적으로 빠르다.
- 뉴턴-랩슨법(rtnewt): Root1에서 iter = 3, Root2에서 iter = 2, 평균 약 2.3회로 가장 적다. 도함수 호출(df-calls)이 동일횟수로 발생하지만, 2차 수렴으로 반복 수 자체가 최저다.
- 브래킷 뉴턴(rtsafe): iters가 4~5회 수준으로 뉴턴보다 다소 크지만, 브래킷 보장이 있어 안정성과 수렴성을 동시에 확보한다.
- 밀러(muller): iter = 2, f-calls = 6으로 반복 횟수는 매우 적고, 한 반복에서 함수 값을 3점에서 평가하므로, f-calls가 반복 횟수보다 크다. 도함수 불필요 장점과 높은 수렴 차수(이론적으로 약 1.84) 덕에 빠르게 수렴한다.

## 시간 지표

- 보고된 time 값이 0.000 ~ 0.001ms로 매우 작다. 고해상도 타이머를 사요했지만, 각 루틴의 실행 자체가 짧아 측정 잡음이 존재한다. 상대 순위는 반복/호출 지표와 일치하며, 뉴턴  $\geq$  밀러  $>$  할선법  $\geq$  선형보간  $>$  브래킷 뉴턴  $>$  이분법 이다.

## rtsafe를 이용한 $f(x) = e^{-x} - x$ 근 찾기

- `exp_f_wrapper` 와 `zbrak` 을 사용하여  $[0.0, 1.0]$  구간에서 함수값의 부호가 바뀌는 소구간을 찾는다.
- `rtsafe` 로 근 계산
  - 찾은 첫 번째 소구간에 대해 `rtsafe` 를 호출해 방정식  $e^{-x} - x = 0$ 의 근을 구한다.
  - `exp_f_anf_df` 는 함수값과 도함수를 동시에 계산하므로, `rtsafe` 내부에서 뉴턴 단계와 이분 단계 모두를 활용해 안전하고 빠르게 수렴한다.
- 결론:  $e^{-x} - x = 0$ 의 해  $x \approx 0.56714332$ 를 `rsafe` 로 계산한 결과가 이어진다.