

# 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 { L_BISEC=0, L_FLSP, L_SEC, L_NEW, L_SAFE, L_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 [%f, %f]\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 [%f, %f]\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 _BISEC:
                    root = rtbis(f_wrapper, a, b, tol);
                    break;

```

```

case I_FLSP:
    root = rtflsp(f_wrapper, a, b, tol);
    break;
case I_SEC:
    root = rtsec(f_wrapper, a, b, tol);
    break;
case I_NEW:
    root = rtnewt(fdf_wrapper, a, b, tol);
    break;
case I_SAFE:
    root = rtsafe(fdf_wrapper, a, b, tol);
    break;
case I_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 != I_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=0.00  
1ms

LinearInterp root=2.40482569 iters= 5 f-calls= 5 df-calls= 0 time=0.0  
01ms

Secant root=2.40482569 iters= 5 f-calls= 5 df-calls= 0 time=0.00  
0ms

Newton root=2.40482569 iters= 3 f-calls= 3 df-calls= 3 time=0.00  
0ms

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=0.001  
ms

Root 2: bracket [5.517978, 5.526978]

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

LinearInterp root=5.52007818 iters= 5 f-calls= 5 df-calls= 0 time=0.00  
0ms

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

Newton root=5.52007818 iters= 2 f-calls= 2 df-calls= 2 time=0.00  
0ms

NewtonSafe root=5.52007818 iters= 4 f-calls= 4 df-calls= 4 time=0.0  
01ms

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

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=0.001ms

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

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

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)
--------	----------	-----------	-------	-------------

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] → root=0.56714332 f(root)=-5.96e-08 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  $\text{iters} = 16$ ,  $\text{f-calls} = 16$  으로 가장 많은 반복을 사용했다. 선형 수렴 특성상 수렴 속도가 가장 느린다.

- 선형 보간(rtflsp), 할선법(rtsec): 각 루트마다  $\text{iter} \approx 5$ ,  $f\text{-calls} \approx 5$ 로 이분법 대비 크게 감수한다. 수렴 차수가 1보다 큰 초선형으로 알려져 있어 상대적으로 빠르다.
- 뉴턴-랩슨법(rtnewt): Root1에서  $\text{iter} = 3$ , Root2에서  $\text{iter} = 2$ , 평균 약 2.3회로 가장 적다. 도함수 호출(df-calls)이 동일횟수로 발생하지만, 2차 수렴으로 반복 수 자체가 최저다.
- 브래킷 뉴턴(rtsafe):  $\text{iters}$ 가 4~5회 수준으로 뉴턴보다 다소 크지만, 브래킷 보장이 있어 안정성과 수렴성을 동시에 확보한다.
- 밀러(muller):  $\text{iter} = 2$ ,  $f\text{-calls} = 6$ 으로 반복 횟수는 매우 적고, 한 반복에서 함수 값을 3점에서 평가하므로,  $f\text{-calls}$ 가 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 함숫값의 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 `rtsafe` 로 계산한 결과가 이어진다.