Métodos iterativos para ecuaciones no lineales

Problem 1: Escribe un programa para calcular la constante matemática e, considerando la definición

$$e = \lim_{n \to \infty} \left(1 + \frac{1}{n} \right)^n,$$

es decir, calcula $(1+1/n)^n$ para $n=10^k$, $k=1,2,\ldots,20$. Determina el error relativo y absoluto de las aproximaciones comparándolas con $\exp(1)$. (1 punto)

```
Solution.
                 Listing 1: Calcula el n-ésimo término del límite de e
#include <math.h>
#include <stdio.h>
returns the nth term of the sequence (1+1/n)^n
long double approx_exp(unsigned long int n) { return powl(1.0 + 1.0 / n,
   \mathtt{n}); }
prints the absolute and relative errors to the file inserted
void print_relative_error(FILE *file, double *xn, double x, int dim) {
  fprintf(file, "Absolute Error, Relative Error\n");
  for (int i = 0; i < dim; i++) {
    fprintf(file, "%.15e, %.15e\n", fabs(*xn - x), fabs((*xn - x) / (*xn))
    xn++;
  }
int main() {
  unsigned long long int term = 10;
  short unsigned int pow = 1; // we use powers of 10, that is, 10<sup>k</sup>
      for 1\leq k \leq 20
  double e_n[20]; // storage of e_n = (1+1/n)^n
  double e = exp(1); // value of e^1 given by the math.h library
  while (pow \leq 20) {
    e_n[pow - 1] = approx_exp(term);
    printf("e_{10^{3}} = \%.15lf\n", pow, e_n[pow - 1]); // prints the
        value of e_n
    \texttt{term} \ *= \ 10;
    pow++;
```

```
FILE *file;
  file = fopen("errors.csv",
                     "w+"); // the file errors.csv will contain the absolute
                              // relative errors of the sequence and the value e
                                   ^1 given
                              // by the math.h library
  {\tt print\_relative\_error(file}\;,\;\; {\tt e\_n}\;,\;\; {\tt e}\;,\;\; {\tt pow}\;-\;1)\;;
Este nos genera la list
                                     e_{10^1} = 2.593742460100002
                                     e_{10^2} = 2.704813829421528
                                     e_{10^3} = 2.716923932235594
                                     e_{10^4} = 2.718145926824926
                                     e_{10^5} = 2.718268237192297
                                     e_{10^6} = 2.718280469095753
                                     e_{10^7} = 2.718281694132082
                                    e_{10^8} = 2.718281798347358
                                    e_{10^9} = 2.718282052011560
                                    e_{10^{10}} = 2.718282053234788
                                    e_{10^{11}} = 2.718282053357110
                                    e_{10^{12}} = 2.718523496037238
                                    e_{10^{13}} = 2.716110034086901
                                    e_{10^{14}} = 2.716110034087023
                                    e_{10^{15}} = 3.035035206549262
                                    e_{10^{16}} = 1.0000000000000000
                                    e_{10^{17}} = 1.0000000000000000
                                    e_{10^{18}} = 1.0000000000000000
                                    e_{10^{19}} = 1.0000000000000000
                                    e_{10^{20}} = 1.0000000000000000
```

Notemos que en el término 15, la computadora deja de producir un valor prudente. Esto se debe a que un doble tiene precision de 15 digitos. Para este punto, $1/10^{15}$ tiene el decimal en el último punto de precisión. Entonces, al elevar a este mismo término, quedamos con algo que será impreciso. Para el término 16, $1/10^{16}$ ya es redondeado a 0 por el sistema. Entonces, solamente nos queda $1^{10^k}=1$.

Ahora, observemos que los errores son los siguientes:

Absolute Error	Relative Error
1.245394e-01	4.801532e-02
1.346800 e-02	4.979270e-03
1.357896e-03	4.997918e-04
1.359016e-04	4.999792e-05
1.359127e-05	4.999973e-06
1.359363e-06	5.000821e-07
1.343270e-07	4.941613e-08
3.011169e-08	1.107747e-08
2.235525e-07	8.224037e-08
2.247757e-07	8.269037e-08
2.248981e-07	8.273537e-08
2.416676e-04	8.889663e-05
2.171794e-03	7.995973e-04
2.171794e-03	7.995973e-04
3.167534e-01	1.043656e-01
1.718282e+00	1.718282e+00

Figure 1: Tabla de errores absolutos y relativos de aproximaciones a e.

 \Diamond

Problem 2: La ecuación $x^3 + x = 6$ tiene una raíz en el intervalo [1.55, 1.75], ¿cuántas iteracions se necesitan para obtener una aproximación de la raiz con error menor a 0.0001 con el método de bisección? Verifica con el método de bisección tu predicción de la raíz. (2 puntos)

 ${\bf Solution.}$ Obtenemos la raíz 1.634277 después de 11 iteraciones. A continuación, el programa utilizado.

```
int N = 1;
while (N <= MAX_ITER) {
    double c = (a + b) / 2;
    if (f(c) == 0 || (b - a) / 2 < TOLERANCE) {
        printf("Root found at iter = %d\n", N);

        return c;
    }
    N++;
    if ((f(c) < 0 && f(a) < 0) || (f(c) > 0 && f(a) > 0)) {
        a = c;
    } else {
        b = c;
    }
}

fprintf(stderr, "Method failed. MAX_ITER exceeded.\n");
    exit(1);
}

int main() {
    printf("root at x = %lf\n", bisection_method(1.55, 1.75, 0.0001, 100));
}
```

Problem 3: Hallar una raíz de $f(x) = x^4 + 3x^2 - 2$ por medio de las siguientes 4 formulaciones de punto fijo utilizando $p_0 = 1$:

a)
$$x = \sqrt{\frac{2-x^4}{3}}$$
, b) $x = (2-3x^2)^{\frac{1}{4}}$, c) $x = \frac{2-x^4}{3x}$, d) $x = \left(\frac{2-3x^2}{x}\right)^{\frac{1}{3}}$

- 1. Las raíces de f(x) deben de coincidir con las raíces de x g(x). Grafica f(x) y x g(x). Comenta lo observado. (1 punto)
- 2. Crea una tabla comparativa para comparar el resultado de las raíces de f(x) con la raíz alcanzada con cada una de las formulaciones. Usa máximo 20 iteraciones y tol = 0.0001. Explica lo sucedido. (2 puntos)

Solution.

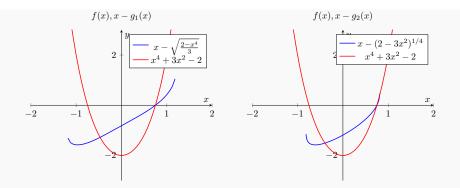


Figure 2: Gráficas de g_1 y g_2 .

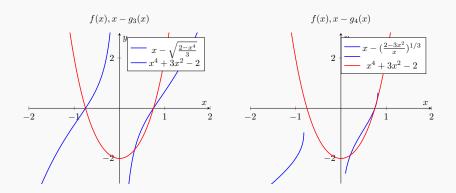


Figure 3: Gráficas de g_3 y g_4

Observamos que en todos los casos, f(x) y $x - g_i(x)$ tienen una raíz en el mismo punto. Esto quiere decir que, efectivamente, encontrar un punto fijo de g_i nos proporciona una raíz de f.

Listing 3: Programa que encuentra la raiz de un polinomio mediante la iteración de punto fijo

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

double g1(float x) { return sqrt((2 - x * x * x * x) / 3); }

double g2(float x) { return pow(2 - 3 * x * x, 0.25); }

double g3(float x) { return (2 - x * x * x * x) / (3 * x); }

double g4(float x) {
  double d = (2 - 3 * x * x);
  double t = d / x;
```

```
if (t < 0) {
   return -pow(-t, 1.0 / 3);
  return pow(t, 1.0 / 3);
}
void print_to_csv(double p0, double TOLERANCE, unsigned int MAX_ITER) {
  unsigned int N = 1;
  FILE* file = fopen("p3.csv", "w");
  double p1, p2, p3, p4;
  double p01, p02, p03, p04;
  p01 = p02 = p03 = p04 = p0;
  while (N <= MAX_ITER) {
    p1 = g1(p01); p2 = g2(p02); p3 = g3(p03); p4 = g4(p04);
    fprintf(file, "%lf,", p1);
fprintf(file, "%lf,", p2);
    fprintf(file, "%lf,", p3);
    fprintf(file, "%lf\n", p4);
    N++;
    p01 = p1;
    p02 = p2;
    p03 = p3;
    p04 = p4;
double fixed_point_iteration(double p0, double TOLERANCE, unsigned int
   MAX_ITER,
                              double (*f)(float)) {
  unsigned int N = 1;
  while (N <= MAX_ITER) {
    double p = f(p0);
    if (fabs(p - p0) < TOLERANCE) {
     return p;
    N++;
    p0 = p;
 fprintf(stderr, "Method failed after %d iterations.\n", N);
 return 0;
}
int main() {
  printf("g1: root = %lf\n", fixed_point_iteration(1.0, 0.0001, 20, g1));
  printf("g2: root = %lf\n", fixed_point_iteration(1.0, 0.0001, 20, g2));
  printf("g3: root = %lf\n", fixed_point_iteration(1.0, 0.0001, 20, g3));
  printf("g4: root = %lf\n", fixed_point_iteration(1.0, 0.0001, 20, g4));
  print_to_csv(1.0, 0.0001, 20);
  return 0;
```

}

El programa nos proporciona una archivo p3.csv con los siguientes valores:

$g_1(x)$	$g_2(x)$	$g_3(x)$	$g_4(x)$
0.577350	-nan	0.333333	-1.000000
0.793492	-nan	1.987654	1.000000
0.731110	-nan	-2.282184	-1.000000
0.755929	-nan	3.670032	1.000000
0.746876	-nan	-16.295738	-1.000000
0.750296	-nan	1442.409546	1.000000
0.749020	-nan	-1000332864.000000	-1.000000
0.749498	-nan	3.33e30	1.000000
0.749320	-nan	-inf	-1.000000
0.749387	-nan	-nan	1.000000
0.749361	-nan	-nan	-1.000000
0.749371	-nan	-nan	1.000000
0.749367	-nan	-nan	-1.000000
0.749369	-nan	-nan	1.000000
0.749368	-nan	-nan	-1.000000
0.749368	-nan	-nan	1.000000
0.749368	-nan	-nan	-1.000000
0.749368	-nan	-nan	1.000000
0.749368	-nan	-nan	-1.000000
0.749368	-nan	-nan	1.000000

Figure 4: Tabla de itereciones de método de punto fijo.

Notemos que solamente la función g_1 converge a un valor. g_2 falla por la elección del punto inicial, ya que $g_2(1)$ no es un número real. g_3 diverge, ya que no se cumple que $|g_3'(x)| < 1$ para todo $x \in (a,b) \subset [0,1]$, con $a,b \in \mathbb{R}$ y a < b. Finalmente, g_4 falla nuevamente por el punto inicial, ya que $g_4(1) = -1$ y $g_4(-1) = 1$. Entonces, este nunca converge a un valor.

 \Diamond

Problem 4: Utiliza el método de bisección, método de Newton, método de la secante y método de la falsa posición para comparar los resultados de los siguientes problemas: Encontrar λ con una presición de 10^{-4} y $N_{iter,max}=100$, para a ecuación de la población en términos de la tasa de natalidad λ ,

$$P(\lambda) = 1,000,000e^{\lambda} + \frac{435,000}{\lambda}(e^{\lambda} - 1)$$

para $P(\lambda)=1,564,000$ individuos por años. Usa $\lambda_0=0.01$. (Sugerencia: graficar $P(\lambda)-N$) (4 puntos)

```
Solution.
                 Listing 4: Programa que encuentra la raiz de P(\lambda)
#include <math.h>
#include <stdio.h>
#define TOLERANCE 0.0001
#define N_MAX_ITER 100
double newton(double p0, double (*f)(double), double (*df)(double),
   double TOL,
              unsigned int MAX_ITER) {
  unsigned int i = 1;
  while (i < MAX_ITER) {
    double p = p0 - f(p0) / df(p0);
    if (fabs(p - p0) < TOL) {
     return p;
    i++;
   p0 = p;
 fprintf(stderr, "Newton's method failed after N = %d iterations.\n",
          MAX_ITER);
  return 0;
}
double secant(double p0, double p1, double (*f)(double), double TOL,
              unsigned int MAX_ITER) {
  int i = 2;
  double q0 = f(p0), q1 = f(p1);
  double p = p1 - q1 * (p1 - p0) / (q1 - q0);
  while (i < MAX_ITER) {
   if (fabs(p - p0) < TOL) {
      return p;
    i++;
    p0 = p1;
    q0 = q1;
   p1 = p;
    q1 = f(p);
 fprintf(stderr, "Secant's method failed after N = %d iterations.\n",
          MAX_ITER);
  return 0;
}
double false_position(double p0, double p1, double (*f)(double), double
   TOL,
                       unsigned int MAX_ITER) {
```

```
int i = 2;
  double q0 = f(p0), q1 = f(p1);
  double p = p1 - q1 * (p1 - p0) / (q1 - q0);
  while (i < MAX_ITER) {
    if (fabs(p - p0) < TOL) {
     return p;
    i++;
    double q = f(p);
    if (q * q0 < 0) {
     p0 = p1;
      q0 = q1;
    }
    p1 = p;
    q1 = q;
  fprintf(stderr, "False position's method failed after N = %d iterations
      .\n",
           MAX_ITER);
  return 0;
double dP(double lambda) {
  double e_lambda = exp(lambda);
  return 1e6 * e_lambda +
          (435e3 / lambda * lambda) * (e_lambda * (lambda - 1) + 1);
}
double P(double lambda) {
  double e_lambda = exp(lambda);
  return -1564000 + 1e6 * e_lambda + (435e3 / lambda) * (e_lambda - 1);
}
int main() {
  double r = newton(0.01, P, dP, TOLERANCE, N_MAX_ITER);
  printf("newton found root at %lf\n", r);
  printf("P(%lf) = %lf\n", r, P(r));
  double r_sec = secant (0.01, 0.2, P, TOLERANCE, N_MAX_ITER);
  printf("secant found root at %lf\n", r_sec);
  printf("P(%lf) = %lf\n", r_sec, P(r_sec));
  \label{eq:continuous_r_fp} \textbf{double r_fp} = \texttt{false\_position}\left(0.01\,,\ 0.2\,,\ P\,,\ \texttt{TOLERANCE}\,,\ \texttt{N\_MAX\_ITER}\right);
  printf("false position found root at %lf\n", r_fp);
  printf("P(%lf) = %lf\n", r_fp, P(r_fp));
  return 0;
}
El programa nos proporciona 3 respuestas:
newton found root at 0.100989
```

```
P(0.100989) = -11.865183

secant found root at 0.096758

P(0.096758) = -5666.057541

False position's method failed after N = 100 iterations.

root at 0.000000

P(0.000000) = -nan
```

Entonces, el método de Newton y de la secante lograron encontrar un valor λ tal que $P(\lambda)$ se acerca a 1,564,000, mientras que el de falsa posición falló al no converger dentro de las 100 iteraciones.