(I) ÉTUDE PAS À PAS D'UN ALGORITHME DONNÉ

1. Dichotomre. Of cour et TP7 et son congé.

2. print algorithme (carre, 0., 2., 0.15) (Rg: a Hention carre(n) est une valeur; le fonction c'est carre.

3. le critère d'arrêt de la bouch while ort:

(b-a) > L* epr done (b-a) > 0,30.

	debut		(b-a)>0,30	dans la bonde			last conditionnel:		f.n	
iteration	a	Ь	nesultat	c	f(c)	f(a)	nesultat	consépulie	a	b
0	0	2	unai	1	- 2	- 3	fanx	a - c	1	2
1	Λ	2	vnai	1, 5	-0,45	-2	farx	a c e	1,5	2
2	1,5	2	vrai	1,75	0,0621	-0,15	Unai	bec	1,5	1,75
3	1,5	1,75	fanx -	->	On s	sont de	le boud	le while		

(Eq: * Vu l'appel de fonction au 2. : $f(n) = cane(n) = n^2 - 3$ * $\sqrt{3} \approx 1,73$, pour s'auto coniger on peut vérifrer qu'on a à chaque étape a (4,73) b ...

4. \star la valeur affichée à l'écran est celle rem voyée par l'algorithme, clest-à-dire la demnire valeur de $\frac{a+b}{2}$. \star la valeur offichée est donc $\frac{1}{2}$ = 1,62 $\frac{1}{2}$

- 5. * quel que soit l'intervalle de départ, l'algorithme renvoire une valeur (tant que f'est définie our l'entervalle brien sûr...), et la bourle n'est jameur infinie. Le programme affiche done toujours un résultat.
 - * Mais, pursque \$\forall n'apportent par \(\alpha\) [2;3], la forction carre me s'ammule pur sur cet intervalle et on a toujours, to e [a; b], \(f(a) f(c) > 0 \).

 Dour l'algorithme on fait done toujours: \(a \in c \), et c converge vers \(b \), qui n'est par une approximation pertinente de la raune cherchée.
 - * En l'occurrence, le programme affiche 2,875.
- 6. On insere entre les lignes 1 et 2.

 if f(a) * f(b) > 0:

 | return " nous ne sevons par si f s'annule entre a et b"
 - On privilègie un return qui fait sortin de la fonction platet:
 - qu'un print seul qui laisse la bourde whole Etre étérée abors qu'elle est absunde
 - qu'un punt puis un else, qui oblige à indenter le totalile du code suivant.

Cf TP 10 et son conigé.

quelques remarques:

& on connait le nombre d'itérations, donc on privilègre une boucke for, la boucke while étant préférée larque le nombre d'itérations est difficile à anticiper-

R un encherinement du type:

 $n_0 = x_n$ $n_1 = x_0 - f(x_0)/df(x_0)$) on l'inverse

n'est utile que si no ou un dovent être réulilisées à une itération ultérreure, sinon cela ne sont à ven-

C'est utile, par exemple, si on utilise une bonde while avec comme critère d'anet quelque chose ublisant no ou xn.

& si on fait lecalail $n \leftarrow n - f(n)/df(n)$ avant la bouck for, on rique de faire une ilération de trop.

(III) EXERCICE - MÉTHODE DE LA FAUSTE POSITION

Rq: Il s'aget de la méthode de la sécante: TP10- Exercice 6

1. * Soit
$$y = pn + q$$
 l'équation de la droite parsant par (a, $f(a)$) et (b, $f(b)$).

$$\neq$$
 On a dre: $p = \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$

* On thouse auss:
$$y(a)=f(a)=pa+q$$
 d'ou $q=\frac{f(a)b-f(b)a}{b-a}$

$$\neq$$
 On cherche n^* tel que $y(n^*) = 0$, d'où:

$$y(n^{*}) = 0 = pn^{*} + q$$
 et
$$x^{*} = -\frac{q}{p} = a - f(a) \frac{b-a}{f(b)-f(a)}$$

(Rq: relation analogue à celle utilisée dans la methode de Newton.

2. Of code en Annexe.

Rq: le critère d'arrêt est une distance minimale entre 2 positions de découpe (c-prec-e>eps)

et mon par une longueux minimale d l'intervalle [a; b].