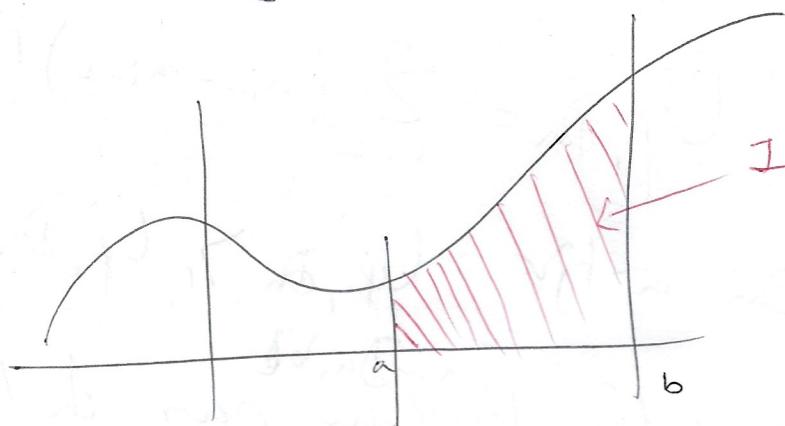


①

Intégration  
minimale

But: approcher minimant la valeur  
de

$$I = \int_a^b f(x) dx$$



Rappel: Intégrale de Riemann (celle que on apprend)

Définition de l'intégrable de Riemann.

f est intégrable sur un intervalle

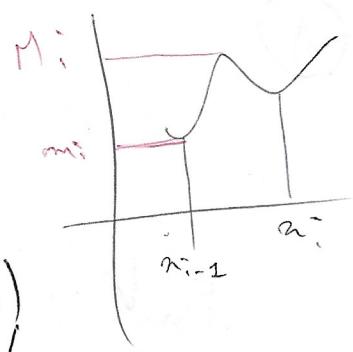
Serons

$$\mathcal{D}_n = a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$$

une subdivision de  $[a, b]$ .

discretisation

On note  $m_i = \inf_{x \in [x_{i-1}, x_i]} f(x)$



$$M_i = \sup_{x \in [x_{i-1}, x_i]} f(x)$$

(infimum et supremum)

les sommes de Darboux associées à la subdivision  $D_n$  sont

$$\underline{L}_{f, D_n} = \sum_{i=1}^{n-1} (x_i - x_{i-1}) m_i$$

$$\overline{U}_{f, D_n} = \sum_{i=1}^n (x_i - x_{i-1}) M_i$$

Rq: On a  $\underline{L}_{f, D_n} \leq \overline{U}_{f, D_n}$ .

Df:  $f$  est intégrable au sens de Riemann

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \underline{L}_{f, D_n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \overline{U}_{f, D_n}$$

Dans ce cas,  $\int_a^b f(x) dx = \lim_{n \rightarrow \infty} \underline{L}_{f, D_n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \overline{U}_{f, D_n}$

Déterminer le valeur de l'intégrale.

Ex:  $x \mapsto \frac{1}{x}$  n'est pas intégrable au sens de Riemann mais au sens de la mesure de Lebesgue.

## ② les méthodes d'intégrations uniques

Rq: Si l'on veut approcher un intégrale sur  $[0,1]$ , on peut approcher celle sur  $I(a,b)$ .

En effet :  $\int_a^b f(x) dx = (b-a) \int_{y=0}^1 f(a+y(b-a)) dy$

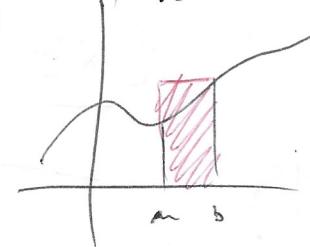
→ on travaillera donc sur  $[0,1]$ .

Comment approcher  $I = \int_a^b f(x) dx$  ?

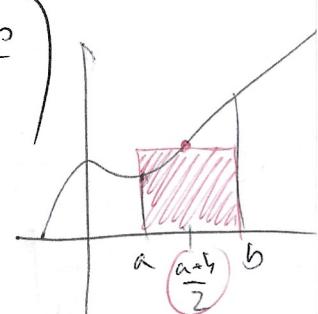
→ Rectangle à gauche  $I \approx f(a) \times (b-a)$   
Onde 1



→ à droite  $I \approx f(b) \times (b-a)$   
Onde 1



→ Mithilf des zwei Punkten:  $I \approx (b-a) \cdot f\left(\frac{a+b}{2}\right)$   
Onde 2



→ Mithilf der Trapeze:  $I \approx (b-a) \left( \frac{f(a) + f(b)}{2} \right)$   
Onde 2

Die oben vors. genannte methode  
 ist la weiteren unter Engines et  
Point univer?



$$\rightarrow \text{Méthode de Simpson} \quad I \approx \frac{(b-a)}{6} \left[ f(a) + 4f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f(b) \right]$$

Ordre 4

Idee: Approcher  $f$  par un polynôme de degré 3 passant par  $(a, f(a)), (\frac{a+b}{2}, f(\frac{a+b}{2}))$  et  $(b, f(b))$ , puis intégrer ensuite ce polynôme sur  $[a, b]$ .

Che méthode est d'ordre  $p+1$  si elle est exacte pour les polynômes de degré  $\leq p$ .

Exo:  $I$  faut vérifier avec les monomes.

— Vérifier que rectangle est d'ordre 1  
 15 min. — Simpson est d'ordre 4.

Dif: Un formulaire de quadrature à n étages est donné par

$$\int_a^b f(x) dx \approx \sum_{i=1}^n b_i f(c_i), \quad b_i: \text{poids}$$

$c_i: \text{nœuds}$

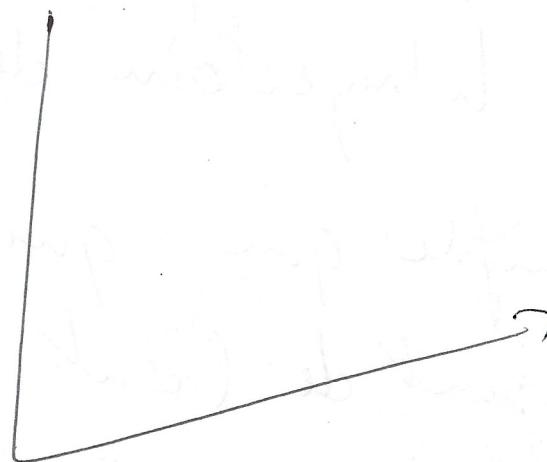
Réponse

③ Ainsi, un formule de quadrature à  $s$  étages est d'ordre  ~~$\leq s+1$~~  au moins  $s+1$  si

$$\sum_{i=1}^s b_i c_i^{q-1} = \frac{1}{q} \quad \forall q \in \{1, \dots, s\}$$

$$\Leftrightarrow \begin{pmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \\ c_1 & c_2 & \cdots & c_s \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ c_1^{s-1} & c_2^{s-1} & \cdots & c_s^{s-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_s \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1/2 \\ 1/3 \\ \vdots \\ 1/s \end{pmatrix}.$$

Exo: Déterminer un formule de quadrature aux nœuds  $c_1 = 1/3, c_2 = 2/3$  d'ordre au moins **2**. La formule est-elle d'ordre **3**? (Non)!  
 $(b_1 = 1/2, b_2 = 1/2)$ .



# Systèmes dynamiques

$$(S) : \begin{cases} \dot{n}(t) = f(t, n(t)) \\ n(t_0) = n_0 \end{cases}$$

où :  $n \in \mathbb{R}^m$  représente le système étudié

$n_0 = n(t_0)$  l'état initial du système à l'instant initial  $t_0$ .

$f(t, n)$  est un champ de vecteur qui décrit l'évolution de la trajectoire de  $n$ .

(S) signifie que que le système  $n$  part de l'état  $n_0$  et est guidé par  $f$  sur sa trajectoire.

#### ④ Exemples d'application :

~~modèle~~

#### Prévisions météorologiques :

- $n$  est un vecteur contenant les différentes variables météo (cette de pression, des vents, humidité, couverture nuageuse etc.)
- $f$  : un modèle de prévision.

#### Chimie

- $n$  : concentration des différentes espèces à l'étude
- $f$  : modèle chimique (réaction entre les espèces)

#### Modèle de croissance exponentielle

- $n$  : une population d'une certaine espèce qui peut ralentir empêcher la prolifération
  - $f(t, n) = r > 0$  taux de reproduction.
- modèle  $n(f) = r n(t)$ .  
 $n(t_0) = n_0$ .

$$\text{Solutions } n(t) = n_0 e^{r(t-t_0)}$$

analytique

En général, on ne dispose pas de solution analytique nos permettant de suivre l'évolution du système étudié. On faut donc utiliser ~~chez~~ des méthodes de résolution numérique. En effet:

$$\text{Si } n(t) = f(n(t), t)$$

$$n(t_0) = n_0$$

On recherche que

$$n(t) = n(t_0) + \int_{t_0}^t f(n(z), z) dz.$$

On a vu précédemment des méthodes pour approcher le calcul la valeur des intégrales.

Par cela, on introduit une dimension temporelle:  $t_n = t_0 + n\Delta t$   
où  $\Delta t$  est le pas de temps

On note l'approximation de  $n$  au temps  $t_n$  par  $n_n \approx n(t_n)$ .

⑤ A priori, vers aller var différents schéma temporels permettent l'approximation

$$\boxed{n(t_{n+1}) = n(t_n) + \int_{t_n}^{t_{n+1}} f(t, n(t)) dt}.$$

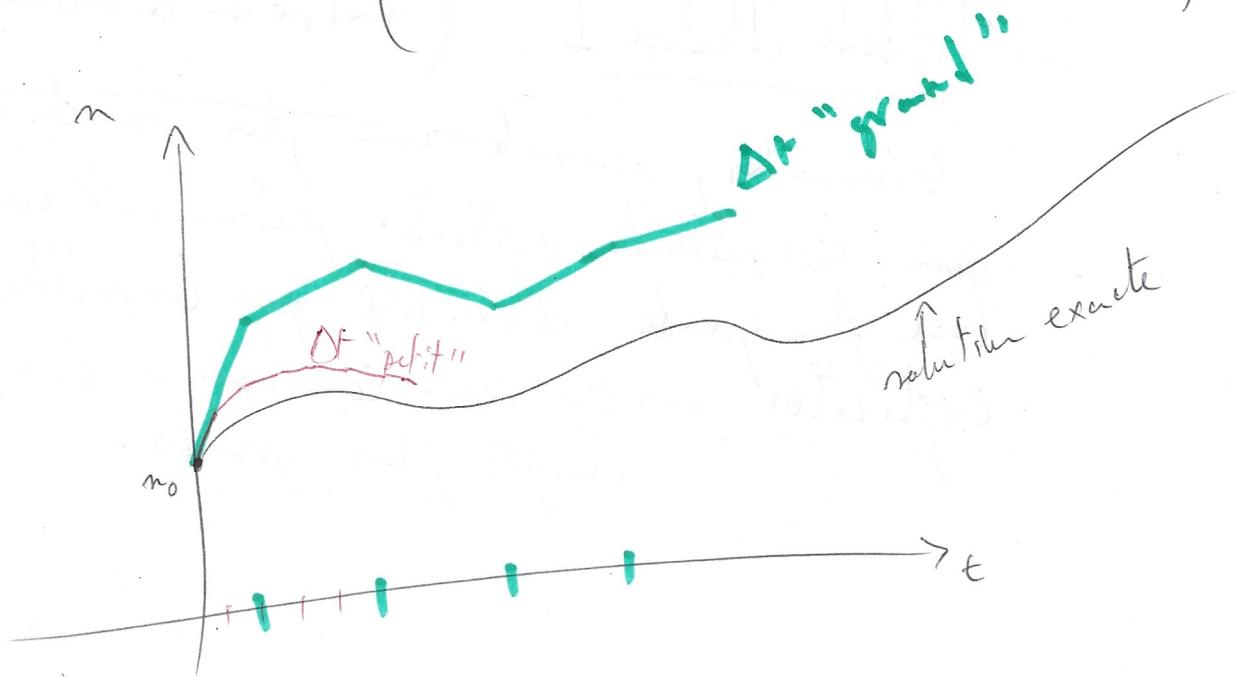
### 1. Méthode Euler explicite

→ adaptation des rectangles à gauche,

$$\int_{t_n}^{t_{n+1}} f(t, n(t)) dt \approx \cancel{\Delta t} (t_{n+1} - t_n) f(t_n, n(t_n)) \\ = \Delta t f(t_n, n_n).$$

schéma complet:  $\begin{cases} n_{n+1} = n_n + \Delta t f(t_n, n_n) \\ n_0 = n(0) \end{cases}$

Méthode d'Euler 1: l'erreur comme un rapport de temps de longueur  $\Delta t$  est proportionnelle à  $\Delta t^2$ . ( $\|n(t_{n+1}) - n_{n+1}\| \leq C \cdot \Delta t^2$ )



→ Méthode très facile à mettre en œuvre.

### Méthode d'Euler implicite

→ adaptation des rectangles à droite

$$\int_{t_n}^{t_{n+1}} f(t, n(t)) dt \approx (t_{n+1} - t_n) f(t_{n+1}, n(t_{n+1})) \\ = \Delta t \cdot f(t_{n+1}, n_{n+1})$$

D/ problème: on ne connaît pas  $n_{n+1}$  à ce stade.

Des certains cas,  $n_{n+1}$  peut --

- être calculé par résolution de système  
(Si  $f$  est linéaire)

→ être approchée par méthode itérative  
(itération de point fixe).

### Méthode d'Euler 1 (méthode du rectangle)

Néanmoins, présente une plus grande stabilité  
que les méthodes implicites présentent en général  
une plus grande stabilité que les méthodes  
explicatives → on peut considérer des pas de  
temps plus grands.

⑥

→ les méthodes explicites sont plus simples à mettre en œuvre en ce sens que la construction des points futurs repose uniquement sur les points déjà connus.

→ les méthodes implicites, au prix d'une complexité plus grande, possèdent une meilleure stabilité (possibilité de prendre des pas de temps plus longs) que les méthodes explicites. Elles sont préférées dans les problèmes dits "raides".

Ex: à MF, le travail de calculer les quantités par le valut est rendu en utilisant des méthodes implicites ( $Dt \approx 15\text{ min}$ ) car des méthodes explicites ne sont pas envisagées ( $Dt \approx \text{seconde}$ ) → sont opérationnelles → toutes font les prévisions en des temps raisonnable

On calcule sur les méthodes explicites

Approximation à la main sur (0.4)

avec  $f(t, z) = 1 - z$  et  $Dt = 0.1$ .  
$$z_1 = z_0 + Dt f(z_0) = 1/2 + 0.1 \cdot 1/2 = 0.55$$

## Runge-Kutta 2

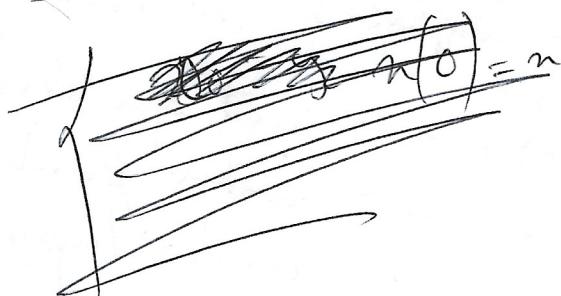
→ adaptation de la méthode des trapèzes

$$\int_{t_n}^{t_{n+1}} f(t, n(t)) dt \approx \frac{(t_{n+1} - t_n)}{2} \left( f(t_n, n(t_n)) + f(t_{n+1}, n(t_{n+1})) \right)$$

$$= \Delta t \frac{f(t_n, n_n) + f(t_{n+1}, n(t_{n+1}))}{2}$$

→ Cependant l'approximation de l'intégrale dépend de  $n_n$  et  $n(t_{n+1})$ , que l'on ne connaît pas, mais que l'on va approcher par la méthode d'Euler explicite :  $n(t_{n+1}) \approx n_n + \Delta t f(t_n, n_n)$

le schéma itératif s'écrit alors :



$$n_{n+1} = n_n + \Delta t \left( \frac{1}{2} k_1 + \frac{1}{2} k_2 \right)$$

avec

$$\begin{cases} k_1 = f(t_n, y_n) \\ k_2 = f(t_n + \Delta t, n_n + \Delta t k_1) \\ y_0 = n(0) \end{cases}$$

⑦ methode d'Euler à: l'erreur commise n  
en pas de temps de longueur  $\Delta t$  est  
proportionnelle à  $\Delta t^3$

## Runge-Kutta 4 (RK4)

→ ~~ad-hoc~~  
application de la formule de Simpson

$$\int_{t_n}^{t_{n+1}} f(t, u(t)) dt \approx \frac{\Delta t}{6} \left( f(t_n, u_n) + 4f(t_{n+1/2}, u(t_{n+1/2})) + f(t_{n+1}, u(t_{n+1})) \right)$$

→ on ne connaît pas  $u(t_{n+1/2})$ , ni  $u(t_{n+1})$

Etape:

1) On décompose  $f(t_{n+1/2}, u_{n+1/2})$  en  $2f(t_{n+1/2}, u_{n+1/2})$   
+  $2f(t_{n+1/2}, u_{n+1/2})$

2) Dans le premier terme, on remplace  $u_{n+1/2}$  par  $u_n$   
et on appr. par ET ~~u\_{n+1/2}~~  
 $u_{n+1/2}^a = u_n + \frac{\Delta t}{2} f(t_n, u_n)$

3) Dans le second, on remplace  $u_{n+1/2}$  par son app. pr ET

$$u_{n+1/2}^b = u_n + \frac{\Delta t}{2} f(t_{n+1/2}, u_{n+1/2}^a)$$

ET et ET ayant des erreurs quasi-opposées, on  
exprimera  $u_{n+1/2}$  l'erreur totale en pondérant.

4)采取一个 approach  ~~$\frac{n_{n+1}}{2}$~~  可以用四步法

在 next time  $n_{n+1} \approx n_n + h f(t_{n+1/2}, n_{n+1/2})$   
 $\approx n_n + \Delta t f(t_{n+1/2}, n_{n+1})$

Fehlberg, an alternative name RK4:

$$n_{n+1} = n_n + \frac{\Delta t}{6} [k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4]$$

with  $\left\{ \begin{array}{l} k_1 = f(t_n, n_n) \\ k_2 = f(t_n + \Delta t/2, n_n + \Delta t k_1) \\ k_3 = f(t_n + \Delta t/2, n_n + \Delta t k_2) \\ k_4 = f(t_n + \Delta t, n_n + \Delta t k_3) \end{array} \right.$

The Method Hande 4