

- La personne n° $n - 2$ fait 2 "tchin" avec les personnes n° $n - 1$ et n° n , puisque les autres "tchin" avec les personnes n° 1 à n° $n - 3$ ont déjà été pris en compte ;
- La personne n° $n - 1$ fait 1 "tchin" avec la personne n° n , puisque les autres "tchin" avec les personnes n° 1 à n° $n - 1$ ont déjà été pris en compte ;
- La personne n° n fait 0 "tchin", puisque les autres "tchin" avec les personnes n° 1 à n° $n - 1$ déjà été pris en compte.

En déduire N sous la forme d'une somme.

(c) Des questions 1a et 1b, déduire l'expression explicite de S_{n-1} puis de S_n .

(2) Calculer de deux façons différentes la somme

$$S_{n,2} = \sum_{k=1}^n (k+1)^2 - k^2,$$

et en déduire de nouveau la valeur de S_n .

Exercice 3.

Soit

$$S = \sum_{n=1}^{+\infty} \frac{(-1)^{n-1}}{n^3}.$$

- (1) Montrer que c'est une série alternée.
- (2) Donner une valeur approchée de S avec une erreur inférieure à 10^{-3} .

Exercice 4. Construire le graphe de la fonction suivante :

$$f(x) = xe^{\frac{2x}{x^2-1}}.$$

Exercice 5.

Fournir deux algorithmes de complexité $\mathcal{O}(n)$ et $\mathcal{O}(n^3)$. On prendra soin de détailler la preuve de la complexité.

Corrigé

Un corrigé sera disponible sur <http://utbmjb.chez-alice.fr/Polytech/index.html>