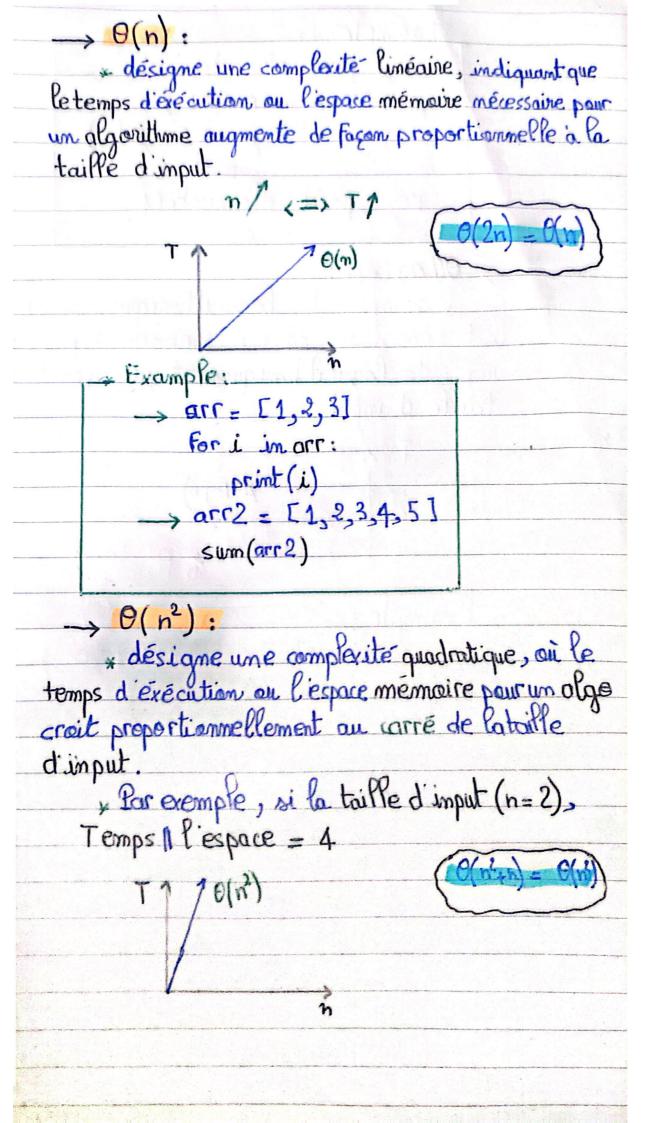
Big Notion 0:
- What is Big 0?
nour décrire la complexité d'un afairithme.
indiquant comment le temps ou l'espace mémoir
pour décrire la complexité d'un algorithme, indiquant comment le temps ou l'espace mémoir nécessaire évolue en fact d'imputs size.
$\rightarrow$ $O(1)$ :
* La complexité constante, signifie que le temps
La complexité constante, signifie que le temps d'execution ou l'espace mémoire requis par un algo
est tire.
* Autrement dit, l'algorithme s'execute en temps constant, indépendament de la quantité de donnée
constant, indépendament de la quantité de donnée
à traiter.
Time 1.
(1) O(1)
Input Size (n)
Exemple (Python)
arr = [1, 2, 3]
arr.append(14)
orr.pop()
orr EOJ '



Example:  def print_elements(n):  For i in range(n):  For j in range(n):  print (i,j)  res = print_elements(4)
de F print_elements(n):
For i in range(n):
For j in range (n):
print (i,j)
res = print_elements(4)
이 그렇게 되었다고 맞아 됐다면서 이번 중에 나갔다. 그는 그 사용하지만 하시다는 그렇지만 그 그를 보다 하네요?
$\rightarrow \Theta(\text{Log}(n))$ :
* complexité logarithmique. signifie que
le t d'execution on l'es mémoire requis par l'atgi
→ O(Log(n)):  * complexité logarithmique signifie que le t d'execution ou l'es mémoire requis par l'algo augmente logarithmiquement par rapport à taille d'input.
taille d'input.
T A
O (log ii)
***
'n
Example:
def recherche_binaire(arr, et):
debut = 0
Fin = len(arr) 1
while debut L= Fin.
milion = ( début, Fim) 1/2
if arr [million] = = el:
return milieu
elif arr [milien] Lel:  debut = milien + 1
debut = mitieu + 1
else: Fin = milieu 1
Fin = mutien 1
relim -1

 $\rightarrow 0 (n. \log(n))$ : 1 0 (n log(n)) Example import heapy arr = [1,2,3] heapq.heapify(arr) # 0(n) while arr: heopq.heappop(arr) # log(n) le Lemps d'execution ou l'espace mecessaire double 7 1 0(2") Example: def Fibanaci(n): if m == 0: return 0 elif n == 1: return 1 else: Fibanaca (m -1) + Fibanacai (m2)

