Problems 28/05/2024 (27) Independent set: G=(VE) i K, BSET SEV of Size k to no tu, v & S, u zv, (u,v) E E. Independent set parametrital per treewidth EFPT? Es pot fer programació dinamican: definim una touta DP[i][i] i = coda Xi, j = cada S EX. On guardaren el tanany de l'independent set mil gran 1) In: cial + zer io: \Xi : Dp CoJ[j] = |S| si S és indeg. set

(fulles) Suna de suze mixima
dels seus fills 2) Pas: \Xi: DP[i][j] = |S| + \(\int\_{i=1}^{\infty}\) (no-Eulla) 3) Reternar: Max DP [root][= K tw(T) Complex; let: Le mids mexima de coda Xi seri te +1; DP té

i. (n° de subsets en Xi), que serà con a nolt i-2 All Coda pas es considera tots els fills de Xi, que in lineal, i fa el sunatori dels maxins de interseccions, ex a dir, El return serà con a mat (0st lamany de voot node (pitjor () Per tent, ten, on or you the amb (ast (XIVI-2 oft) poly (E) que signe: x l'esque una de FPT: O(f(K(x)). poly(X))

(29) Data stray 5, and tots {1,..., n} mays un. Dissayor A que trob: el que folta, 1 passada, O(log(n)) espai, correct al processor tot S. Sabem el total de números, per tent poden calcular el que ens harria de donor al senor £1, , , , } \( \frac{1}{2} \) \( \frac{1}{ Ara, simplement procession la rentrada guardant de les sumes en bits en suma-parcial. Un cop acabat, Cem la diferencia entre Sum-total i Sura-parce (omplex; test - Utilitzen das registes de log(n) bits, així que l'espai en memoria et de  $O(2\log(n)) \approx O(\log(n))$ - Es processa la entrada un cap V - Cost per elevent: O(1), et fer una soma de bits (full-adder) V - Retorn: 0(4)