

H問題

3人の昼食

問題概要

- square1001,E869120,うさぎの3人がいる。
- 昼食がN個あり、i個目の値段は a_i である。
- square1001の合計代金をA,E869120の合計代金をB,うさぎの合計代金をCとするとき、 $|A-B|$ と $|A-C|$ が両方D以下でなければならない。
- 食品は取らないこともできる。ただし、E個以下まで。
- そのような分け方の総数は何通りあるか。

問題概要

- 制約
- $1 \leq N \leq 20, 1 \leq a_i, D \leq 1,000,000,000, 0 \leq E \leq 2$
- データセット1では、 $1 \leq N \leq 10$ を満たす。
- データセット2では、分け方の総数は1000通り以下である。
- データセット3では、分け方の総数に制約はない。32ビット型に収まらない場合もある。

例

-
- $N=3, D=2, E=1, a=\{2,4,6\}$ のとき
 - 4通りの分け方が考えられる。
 - $\{A,B,C\}=\{4,6,2\}, \{4,2,6\}, \{2,0,4\}, \{2,4,0\}$ が考えられる。
 - 最初の2つは何も残さないパターンである。
 - 残りの2つは値段が6の食品を残すパターンである。
 - $A=\text{square}1001$ の合計昼食代金、 $B=\text{E}869120$ の合計昼食代金、 $C=\text{うさぎ}$ の合計昼食代金である。

例

	食品1(値段2)	食品2(値段4)	食品3(値段6)	A	B	C
パターン1	うさぎ	square1001	E869120	4	6	2
パターン2	E869120	square1001	うさぎ	4	2	6
パターン3	square1001	うさぎ	×	2	0	4
パターン4	square1001	E869120	×	2	4	0

部分点解法1(20点)

- 全探索する。
- i 個目の食品を{square1001が食べる,E869120が食べる,うさぎが食べる,残す}の4通りに分けて探索。 4^N 通りを全て試す。
- そして、「残す」が選ばれた食品の数が E 以下でありかつ「square1001」が選ばれた食品の代金の合計= P ,「E869120」が選ばれた食品の代金の合計= Q ,「うさぎ」が選ばれた食品の代金の合計= R とするとき、 $\min(|P-Q|, |P-R|) = D$ 以下である場合、 sum に1を足す。
- sum の最終的な値が答えとなる。

部分点解法(20点)

- 4,5ページ目の例の場合、
- square1001=0,E869120=1,うさぎ=2,残す=3とするとき、
- {食品1,食品2,食品3}={0,0,0}のとき $|A-B|=12 \rightarrow$ ダメ
- {0,1,2}のとき $|A-C|=4 \rightarrow$ ダメ
- {0,3,3}のとき残す食品の数=2 \rightarrow ダメ
- {1,0,2}のときOK \rightarrow sumに1を加算、というふうにして全探索するとsum=4となる。
- しかし、このままでは $N=20$ のとき 4^{20} =約1兆通りを全て試すことになってしまう。

部分点解法(70点)

- 半分全列挙する。
- 最初の $N/2$ 個と後ろの $N/2$ 個に分ける。
- 最初の $N/2$ 個を全探索したときのA-B,A-C,残す数の値は $A_B1,A_C1,E1$ として記録しておく。
- 後ろの $N/2$ 個を全探索したときのA-B,A-C,残す数の値は $A_B2,A_C2,E2$ として記録しておく。
- A_B2 の昇順になるように後ろを全探索した時に記録された値をソートする。

部分点解法(70点)

- 前半全探索の要素の*i*番目 → $A_B1[i]=a, A_C1[i]=b, E[i]=c$ とする。
- $a+(A_B2[i]) \geq -D$ となるものの中で最小の*i*を二分探索で求める。
- $a+(A_B2[j]) \leq D$ となるものの中で最大の*j*を二分探索で求める。
- *i*から*j*まで探索する。何番目の要素を指しているかを*k*とすると、
- $|b+A_C2[k]| \leq D$ かつ $c+E2[k] \leq E$ である場合 *sum*に1を加算する。
- 例えば、 $N=2, D=2, E= 1, a=\{1,3\}$ のとき、

部分点解法(70点)

-
- $A_B1 = \{1, -1, 0, 0\}$ $A_B2 = \{-3, 0, 0, 3\}$
 - $A_C1 = \{1, 0, -1, 0\}$ $A_C2 = \{0, -3, 0, 3\}$
 - $E1 = \{0, 0, 0, 1\}$ $E_2 = \{0, 0, 1, 0\}$
 - →前半が0番目のとき $i=0, j=2$ ($k=0, 1$ のときOK)
 - 1番目のとき $i=1, j=3$ ($k=2$ のときOK)
 - 2番目のとき $i=1, j=2$ ($k=2$ のときOK)
 - 3番目のとき $i=1, j=2$ (OKであるものはない) よって、 $sum=4$
 - しかし、計算量は通り数以上かかってしまうため、(平均で通り数*3くらい) データセット2には通りますが、3には通りません。

満点解法

- 領域木というものを使います。
- 計算量は、点の数を n とすると $O(n \log^2(n))$ であり、 $N \leq 20, E \leq 2$ のとき、半分全列挙を使えば点の数は最大でも約50万個となるため、計算量は約2億となります。
- 領域木を使うと、通り数に比例した計算量を必要としないので、点の数が100億通りあってもTLEしません。
- ちなみに、 $N \leq 20, E \leq 2$ のときの考えられる最大の通り数は12桁にもなります。

おわりに

- Square869120Contestのテスターを協力していただいたsnuke様,kyuridenamida様,gotoloop様、そしてこのコンテストに参加していただいた方々、本当に有難うございました。
- 問題は面白かったですか。難しかったですか。
- 問題作成者としては、H問題が一番難しいと思っています。
- いろいろと感想があると思いますが、解説はこれにて終了です。
- ありがとうございました。

THE END

writer:square1001,E869120