間1

・プログラムの実行方法

 $python q1.py < q1_in.txt > q1_out.txt$

・問題の解法説明

条件を満たす行列を全て列挙した上で、それらの行列式を計算する。その行列式がそれぞれ d に一致するかを確かめ、一致する行列たちをプログラム(q1.py)で数え上げれば良い。 $A=\{x,y\}$ として、M(3,3;A)から $\{9bit$ で表せる 2 進数全体 $\}$ には自明な全単射があるので、問題の条件を満たす行列は 0 以上 2^9 未満の整数で列挙できる。後は $det: M(3,3;A) \to Z$ を実装すれば良い。q1.py では関数 det3 として行列式を実装した。det3 では行列の 0 行目に注目して余因子展開をしている。

・プログラムの正しさの検証

det3 の実装にバグが無いか不安だったので、test_det.py でバグの有無を確かめた。具体的には、numpy.linalg.det で計算される行列式と自作の det3 が 1000 個のランダムな 3×3 行列に対して(殆ど)同じ値を取るかどうか確かめた。

問 2

・プログラムの実行方法

 $python q2.py < q2_in.txt > q2_out.txt$

・問題の解法説明

問題で定義された文字列 Si の文字列としての長さを Li とおく。また、Si に含まれる文字 a, b, c の数をそれぞれ NAi, NBi, NCi と書くことにする。加えて、文字列 Sk の p 文字目から q 文字目に含まれる文字 a, b, c の数を dfs(k, p, q)と書くことにする(つまり dfs(k, p, q)は 0 以上の整数 3 つから成るタプルだと思って欲しい)。この時、今回の問題では、入力として 与えられる k, p, q に対して、この dfs(k, p, q)を逐一計算・出力すれば良いことが分かる。 k < 4 の時は、問題文より dfs(k, p, q)の値は直ぐに分かる。一方、k >= 4 の時、Sk = S(k-3) + S(k-2) + S(k-1) と書けるので、この分割された 3 つの文字列それぞれに対して、Sk に おいては p 文字目から q 文字目に該当するような文字 a, b, c の数を数え、それらを足し上 げれば良い。この分割された 3 つの文字列それぞれに対する文字 a, b, c の数え上げは再帰によって実現できる。単なる再帰では大幅に計算時間とメモリを消費してしまうので、適切 な枝刈りが必要である。上に述べたような枝刈りは、例えば、文字列 Sk の p 文字目から q 文字目が文字列 Sr (r=k-3,k-2,k-1)を包含している場合(包含は Lr を用いて判定できる)、再帰の代わりに、前計算しておいた NAr, NBr, NCr を用いることで実現できる。

・プログラムの正しさの検証

今回の問題を解く上で q2.py ほど効率的ではないが、より単純なプログラムであるところの q2-brute.py の実行結果を q2.py の実行結果と比較した。この時、入力としては $test_gen2.py$ から出力された $test_input2.txt$ を用いた。これは k=10 となるような入力全 てを網羅しており、k<=10 となるような全ての入力を網羅していることが分かる。この入力に対する q2.py と q2-brute.py の出力 $test_output2.txt$ と $test_output_brute2.txt$ は一致したので、q2.py は正しい出力をしているだろうと考えられる。

問3

・プログラムの実行方法

 $python q3.py < q3_in.txt > q3_out.txt$

・問題の解法説明

大まかな方針としては、次にやって来る人が座る位置の候補を優先度付きキューに常に格 納しておき、優先度付きキューの先頭にある椅子がまだ誰にも座られていないなら、その椅 子に新しくやって来た人を座らせれば良い。以下では q3.pv にそって解法の説明をしてい く。used[i]は左から i 番目の椅子が既に誰かに座られていると True になり、そうでない場 合は False とする。また、places[i] := (i + 1 番目にやって来る人が左から何番目の椅子に座 るか)をデータとして持つように places を構築していく。つまり、最終的に求めたい答えは i が奇数となるような places[i]の和である。優先度付きキュー(ヒープ)h はタプル(v, i, l, r) を要素として持つ。このタプル要素はそれぞれ以下のような値である。i:= タプルが表す椅 子は左から何番目か、 1:= タプルが表す椅子より左にある、かつ既に人が座っているよう な椅子で最も右にある椅子は左から何番目か、 r:= タプルが表す椅子より右にある、かつ 既に人が座っているような椅子で最も左にある椅子は左から何番目か、v:= (タプルが表す 椅子と既に人が座っている椅子との距離の最小値) × (-1)。但し、l, r が-1 の時は、上の条 件に見合う椅子が存在しないことを表す。例えば左端の椅子に対しては、それより左の椅子 は存在しないので l=-1 である。この used、h を更新しながら、places を構築していく。上 の定義より、次に places に追加する値は used[i]が False であり、かつ h 内で v が最も小さ くなるような i であることが分かる。もし、そのような(v, i, l, r)に新しくやって来た人が座 るなら、その次にやって来る人が座る場所の候補として、左から[[l+i]/2]番目の椅子と[(i+ r)/2]番目の椅子を h に追加する。

・プログラムの正しさの検証

問 2 の時と同様に q3.py より愚直かつ効率の悪いプログラムである q3-brute.py と q3.py の 実行結果を比較した。入力としては test_gen3.py から test_input3.txt を作った。この入力に 対する q3.py と q3-brute.py の出力は test_output3.txt と test_output_brute3.txt で同じ。