

SmartPark CIN UFPE

STATEMENT

★ SUBMIT

∷ SUBMI<u>S</u>SIONS

Time Limit

3 seconds

4 MB

✓ STATISTICS

Memory Limit 768 MB **Output Limit**

Titulo

SmartPark

Descrição

Num planeta distante muito povoado, os habitantes deslocam-se em veículos autônomos com placas de matrícula formadas por 6 letras letras no conjunto A a Z. Os parques de estacionamento de locais públicos passaram a funcionar de forma modular da seguinte maneira:

- 1. O estacionamento possui M vagas, numeradas de 0 a M−1. Inicialmente, está disponível a quantidade mínima M=Mmin de vagas.
- 2. Ao chegar no pórtico de entrada, o veículo de placa P=P[0]...P[5] é dirigido a uma vaga com base numa chave K(P) associada à sua placa, calculada como
- $K(P) = P[0]*26^0 + P[1]*26^1 + ... + P[5]*26^5$

Z=25.

 $H(K) = K \mod M$.

Nesse cálculo, a letra A equivale ao valor 0, a letra B ao valor 2, e assim sucessivamente até o valor

4. Ao chegar nessa vaga, caso ela já esteja ocupada, o veículo deve dirigir-se às vagas

3. O número da vaga inicialmente atribuída ao veículo de chave **K** é calculada como

 $(H(K)+1) \mod M$, $(H(K)+2) \mod M$, $(H(K)+3) \mod M$, e assim successivamente, até

encontrar uma vaga livre.

Para garantir que sempre haja vagas livres, o sistema monitora a quantidade de vagas ocupadas N e, ao chegar um novo veículo, **antes** que ele seja admitido, o sistema verifica se a **taxa de** ocupação F=N/M é superior a um valor máximo limite Fmax < 1.0. Caso F > Fmax, um novo

módulo com a mesma quantidade de vagas atualmente disponíveis (ocupadas ou não) é aberto.

então automaticamente retirados das suas vagas, que passam a ser consideradas todas livres

novamente, e redistribuídos pelas novas vagas, um de cada vez, pela ordem das suas antigas

acima. Só após isso, o novo veículo é admitido e estacionado segundo o mesmo processo.

Quando um veículo sai do estacionamento, a vaga por ele ocupada fica vazia porém ainda

marcada como indisponível, conforme indicação de um aviso luminoso. Entretanto,

Portanto, passamos a ter 2M vagas numeradas de 0 a 2M-1. **Todos** os veículos já estacionados são

vagas (primeiro o veículo da vaga 0, se houver, depois da 1, etc.), seguindo o mesmo processo 2-4

imediatamente após cada veículo deixar o estacionamento, o sistema verifica se a taxa de ocupação efetiva E=N'/M, onde N' é a quantidade de vagas efetivamente ocupadas por veículos, é inferior a uma taxa mínima Fmin < Fmax/2. Se E < Fmin, então a metade das vagas é fechada, passando-se a M/2 vagas, exceto se já estivermos com a quantidade mínima de vagas Mmin (ou seja, M = MAX(M/2, Mmin)). **Todos** os veículos são então redistribuídos seguindo o mesmo processo de redistribuição descrito acima. Repare que, imediatamente antes da redistribuição, todas as vagas são liberadas e, após a redistribuição, haverá apenas vagas efetivamente ocupadas ou livres, e mais nenhuma apenas vazia porém sinalizada como indisponível. Caso E >= Fmin, não há redistribuição. Nesse caso, as vagas vazias marcadas como ocupadas contarão como vagas ocupadas para efeito do cálculo da taxa de ocupação F=N/M que ocorre na chegada de novos veículos. Caso haja alocação de novas vagas e redistribuição por ocasião da chegada de um novo veículo, essas vagas apenas marcadas como indisponíveis serão também efetivamente liberadas. Ao voltar para procurar o seu veículo, o proprietário pode encontrar o estacionamento numa configuração diferente e, portanto, é necessário seguir um processo análogo aos passos 2-4 acima,

efetivamente vazia sem encontrar o veículo. Caso a vaga esteja apenas sinalizada como indisponível, a busca deve continuar. Entretanto, após alguns meses de funcionamento, alguns clientes passaram a reclamar que chegam a passar muito tempo procurando seus veículos. Chamemos de distância de busca o número de vagas verificadas até encontrar um veículo ou concluir que ele não se encontra no estacionamento além da vaga original. No melhor caso a distância é 0 (veículo estacionado na vaga original) e, no pior caso, a distância pode corresponder a N-1, onde N é o número de vagas ocupadas. A empresa administradora desenvolveu então uma atualização do sistema, no qual o

ou seja, recalcular H(K) com base no valor de corrente de M (número total de vagas) e dirigir-se

inicialmente a essa vaga. Caso encontre lá o seu veículo, ótimo. Senão, será necessário procurar

nas vagas consecutivas $(H(K)+1) \mod M$, $(H(K)+2) \mod M$, $(H(K)+3) \mod M$... até encontrá-

lo. Uma busca pode ser dada como falha quando, e apenas quando, encontramos a primeira vaga

veículo estacionado mantém um registro da distância percorrida a partir da posição original. Mais especificamente, para estacionar um veículo de chave K: 1. A posição da vaga original H(K)=K mod M é calculada da mesma forma 2. O veículo tenta estacionar na vaga H(K) com distância D=0. 3. Caso a vaga original esteja ocupada, o veículo verifica as posições subsequentes (H(K)+D) mod M com distâncias D=1,2,...

4. Se a posição J=(H(K)+D) mod M estiver livre, o veículo é estacionado nessa vaga com distância D

distâncias D+1, D+2, ...

5. Se a posição J=(H(K)+D) mod M estiver ocupada por um veículo de chave K' com distância D¹, temos:

i. Se D <= D', então o veículo K ainda não está mais afastado do que K' da sua posição

original. Nesse caso, a busca continua com o veículo K para as posições seguintes com

ii. Porém, se D > D' então isso significa que o veículo K já está mais afastado da sua posição original do que o veículo K¹. Nesse caso, o veículo K "rouba" a vaga J e é colocado

respeitando esse mesmo procedimento (passos 4-5). O aumento/diminuição/redistribuição de vagas são avaliados da mesma forma da primeira versão. A busca por um veículo com chave K nesta segunda versão é similar em tudo a da primeira versão, exceto por um critério extra. A busca começa na posição inicial H(K) e, no caso do veículo não

estar estacionado nessa posição, continua nas posições seguintes (H(K)+D) mod M para

D=1,2,... Contudo, suponha que cheguemos a uma posição $J=(H(K)+D)\mod M$ e que lá

encontremos um veículo K' com distância D'. Se D' < D então saberemos que o veículo K não

pode estar no estacionamento pois, se estivesse, ele teria "roubado" essa vaga J e lá estaria com

distância D. Nesse caso, a busca já deve ser encerrada (com distância D). Repare que as buscas, em

ambas as versões do estacionamento, sempre ignoram as vagas sinalizadas indisponíveis (de onde

ali a uma distância D. O veículo K' é forçado continuar a busca por uma nova vaga daquela

posição em diante (J+1) mod M, (J+2) mod M, ... a distâncias D'+1, D'+2,...

saíram veículos estacionados) e passam direto por elas apenas incrementando a distância D. A empresa deseja fazer simulações para estimar as diferenças entre as duas versões do sistema. **Input Specification** A entrada inicia por uma linha

Mmin Fmin Fmax onde

• Fmin é um inteiro que indica a taxa de ocupação efetiva mínima para efeito de redução de vagas em pontos percentuais • Fmax é um inteiro indica a taxa de ocupação máxima para efeito de aumento de vagas em

pontos percentuais

a entrada termina com uma linha

END

verificando se

100*N > M*Fmax

100*N' < M*Fmin

• IN P: chegada de um novo veículo com placa P (String de 5 letras maiúsculas) • OUT P: saída de um veículo de placa P • SCH P: procura um veículo de placa P no estacionamento

Os valores de Fmin e Fmax são dados em pontos percentuais. Assim, temos

onde N' é o número de vagas efetivamente ocupadas por um veículo.

Seguem-se várias linhas, cada uma com um comando numa das formas

• Mmin é um inteiro que indica a quantidade mínima/inicial de vagas

Notes

0 < Fmin < Fmax/2 < Fmax < 100

Da mesma forma, para verificar se a ocupação efetiva é inferior à taxa mínima deve-se testar se

Para cada comando IN P o programa deve incluir o novo carro no estacionamento e imprimir uma

• J0, J1 indicam as posições em que o veículo foi estacionado nas duas versões do

Ou seja, um valor Fmax=75 indica que a taxa de ocupação não pode ser superior a 75% = 0.75.

Para evitar problemas de precisão com ponto flutuante, o teste se o estacionamento com N vagas

ocupadas/indisponíveis das M vagas totais excede a taxa máxima de ocupação deve ser veito

O programa deve simular simultaneamente dois etacionamentos nas duas versões descritas acima.

J0 D0 J1 D1

estacionamento

dois estacionamentos

duas versões do estacionamento.

200 10 75

IN TRPITD

IN IIPYBL

200 10 50

IN VKFTPK

200 10 50

Sample Input #2

-1 -1 -1

Output Specification

Saída

linha

onde

onde

1

2

3

1 2

1

1

2

3

5

• D0, D1 indicam as distâncias em relação às posições originais nos dois estacionamentos Para cada comando OUT P ou SCH P o programa deve imprimir uma linha

J0 D0 J1 D1

- J0, J1 indicam as posições em que o veículo estava estacionado nas duas versões do estacionamento • D0, D1 indicam as distâncias em relação às posições originais em que o veículo estava nos
 - Dmax0 Dmax1

81 0 81 0

92 0 92 0

185 0 185 0

173 0 173 0

184 0 184 0

67 0 67 0

Sample Output #2

5 0 5 0

38 0 38 0

88 0 88 0

Sample Output #1 Sample Input #1

Caso o veículo não esteja no estacionamento, deve ser impressa uma linha

4 IN PXNXEH 5 IN PXULVI 5 6 IN HWYFTP 6

Ao final deve ser impressa uma linha com dois inteiros

3 IN IRPWUG 61 0 61 0 IN HDCUFY 167 0 167 0 IN RLKUKY 5 5 107 0 107 0 IN NPAFOK 192 0 192 0 Sample Input #3 Sample Output #3

1

IN CDEVPS 2 10 0 10 0 IN IDPKOK 89 0 89 0 3 4 IN JMEHYI 153 0 153 0 5 IN BOLEML 45 0 45 0 46 0 46 0 6 IN JQXMWN Sample Output #4 1 10 20 95 8 0 8 0 2 IN WYCCXU 4 0 4 0 3 IN IKJYXU 9 0 9 0 4 IN PCMDKM 5 1 5 1 5 IN WLHQVC 5 0 1 0 1

Sample Input #4 6 IN VNPMZN 1 3 9 1 Sample Input #5 Sample Output #5

correspondentes às distâncias máximas resultantes dentre todas as buscas (comandos SCH) nas

100 40 90 96 0 96 0 IN GTUIZS 51 0 51 0 IN VTEBPQ 8 0 8 0 IN ORRFFZ 31 0 31 0 IN DMRJB0 5 97 1 97 1 IN QORWON 59 0 59 0