## Systemy Wspomagania Decyzji Projekt

"Rozwiązanie problemu wyszukiwania preferowanej trasy dla podróży autostopem przy pomocy techniki programowania dynamicznego"

## 1. Opis problemu:

550 par (1100 osób) bierze udział w wyścigu autostopowym z Wrocławia do Tarquinii we Włoszech. Należy znaleźć preferowany dalszy bieg trasy ze stacji, na której znajduje się para biorąca udział w wyścigu, przy założeniu, że:

- trasa podzielona jest na odcinki ograniczone stacjami paliw stacje można przedstawić jako węzły grafu o wagach krawędzi określonych probabilistycznie;
- odcinki reprezentowane są przez krawędzie grafu, których wagi odpowiadają rozkładowi czasu, który zajmuje przebycie drogi do następnej stacji, razem z czasem "złapania stopa";
- stacje benzynowe różnią się od siebie tym, jak trudno z nich "złapać stopa";
- para może nie znaleźć stopa do kolejnej miejscowości w planie musimy opracować politykę zmiany celu (opłaca się nie opłaca się);
- przewidujemy następne trzy ruchy pary, dodając przewidywany czas dotarcia do Tarquinii z ostatnich rozważanych stacji.

Przy założeniu, że żadna para nie wybrała optymalnej ścieżki i przy "łapaniu stopa" nie bierzemy pod uwagę szczęścia i cech zewnętrznych pary, rozwiązanie powinno pozwolić w większości przypadków przebyć trasę w krótszym czasie, niż najszybsza z par.

## 2. Propozycja modelu:

Traktujemy przedstawiony problem jako problem probabilistycznego programowania dynamicznego.

Definiujemy stan jako sekwencję wybranych celów, począwszy od stacji benzynowej, na której znajduje się drużyna.

Przyjmujemy funkcję jakości 
$$Q_N = r(x_N) + \sum_{n=0}^{N-1} D(x_n, x_{n+1})$$
, gdzie:

 $D(x_n, x_{n+1})$  – czas przejazdu pomiędzy stacjami  $x_n$  i  $x_{n+1}$ ; zmienna losowa o znanym rozkładzie

 $r(x_N)$  – średni czas przejazdu z ostatniej rozpatrywanej stacji do Tarquinii

*N*=3 – maksymalna liczba rozpatrywanych etapów

Dane dotyczące rozkładu i średnich czasu oczekiwania i podróży zostaną wyekstrahowane z bazy danych aplikacji do meldowania, zbudowanej dla tegorocznej edycji wyścigu autostopowego.

Decyzją będzie polityka dotycząca akceptowania ofert "stopów" na poszczególnych stacjach, która z dużym prawdopodobieństwem pozwoli przejechać trasę Wrocław–Tarquinia w najkrótszym czasie. Kryterium będzie zminimalizowanie funkcji jakości  $Q_n$ .

## 3. Opis algorytmu:

Stacje, które są brane pod uwagę jako stany końcowe, to stacje położone o maksymalnie trzy krawędzie od stacji początkowej w grafie. Decyzja o zaakceptowaniu oferty "stopa" będzie podejmowana na podstawie porównania średniego czasu dojazdu do Tarquinii z danej stacji i sumy czasu dojazdu do kolejnej stacji i średniego czasu dojazdu do Tarquinii stamtąd. Jeśli suma czasów będzie mniejsza niż średni czas dojazdu do Tarquinii ze stacji, na której "stop" jest łapany, podjęta zostanie decyzja o zaakceptowaniu oferty.

Relacja rekursywna:

$$f_i(x_i) = min \left\{ \sum_{z \in Z(x_i)} p(z) \cdot (f_{i+1}(z) + d(x_i, z)), ET(x_i) \right\}$$
  
$$f_N(x_N) = ET(x_i)$$

Gdzie:

 $Z(x_i)$  – stacje, do których można dojechać ze stacji  $x_i$ ,

 $d(x_i, z)$  – czas podróży między stacjami  $x_i$  i d – jest on zadany empirycznym rozkładem prawdopodobieństwa,

 $ET(x_i)$  to wartość oczekiwana czasu dotarcia do Tarquinii z danej stacji.

Polityka podejmowania decyzji:

$$P_i(x_i) \ni z \text{ jeśli } f_i(x_i) \ge (f_{i+1}(z) + d(x_i, z))$$

Polityka zawiera wszystkie stacje, do których złapanie "stopa" jest lepsze od oczekiwania na pojawienie się lepszego. Jeśli polityka jest pusta, para musi kierować się własnym rozsądkiem.