

V-10 バスター・ミナルにおけるホームの利用効率に関する研究

大阪市大理工学部 正員 毛利 正光

最近の自動車交通の激増は世界共通のすう勢であつて、とくに大都市における人員輸送の面においてバスの占める比重は年々激増し、利用者の便宜安全を計るため鉄道における駅のごとき施設を必要とするようになつてきた。すなわちバスター・ミナル・バスセンターといわれるものであるが、これらの施設の計画については明解な方式は未だ示されていない。このためこれら施設を計画運営するためには必要な基礎理論について考察してみた。

バスター・ミナルには必要存施設としては各種の附帶的設備まで考慮すればいろいろのものを考えられるが基本的なものは

- | | |
|----------------|-------------------------|
| (1) 上車用プラットホーム | (2) 乗降用プラットホーム |
| (3) 降車用プラットホーム | (4) 取付道路その他配車に必要な空地及び施設 |

などである。これらの容量決定 配車計画は必要存もつとも一般的な理論として、いまホームの容量をA台分であるとき、これは長々々運転系統の車両配車され、個々の系統の配車台数を L_i ($i = 1, 2, \dots, k$) とし總数をL台とする。つぎに各系統の1台の車の運転強度(単位時間当たりの運転回数)を m_i とすると、単位時間当たりこのホームに入つくる車の強度Mは

$$M = \sum_{i=1}^k L_i m_i \quad (1)$$

いまMをLで割った値を考えこれを等価運転強度 \bar{m} とする

$$\bar{m} = M/L \quad (2)$$

すなわち全体としてL台の車が \bar{m} の運転強度で操作されていると考えられる。従つて単位時間当たり平均値を M とするポアソン分布に従つて車が到着するものと考へ、このホームにおける平均客扱時間 $1/l$ とすると、いま n 台の車がやつてきたとき $n > A$ ならば $n-A$ 台は待機の状態となり、 $n \leq A$ ならば待合せることなくホームに到着できる。この間の事情を規定する方程式は

$$\begin{aligned} P_n'(t) &= -(m_n + l_n) P_n(t) + m_{n-1} P_{n-1}(t) + l_{n+1} P_{n+1}(t) && (n \geq 1) \\ P_0'(t) &= -m_0 P_0(t) + l_1 P_1(t) && (n=0) \end{aligned} \quad (3)$$

この方程式は次の係数をもつたものとなる

$$\left. \begin{aligned} m_0 &= L \cdot \bar{m} = M & l_0 &= 0 & (n=0) \\ m_n &= (L-n) \bar{m} & l_n &= n \bar{l} & (1 \leq n \leq A) \\ m_n &= (L-n) \bar{m} & l_n &= A \bar{l} & (A \leq n \leq L) \end{aligned} \right\} \quad (4)$$

従つて

$$\left. \begin{aligned} P_0'(t) &= -L \bar{m} P_0(t) + \bar{l} P_1(t) \\ P_n'(t) &= -\{(L-n)\bar{m} + n\bar{l}\} P_n(t) + (L-\bar{n}-1) \bar{m} \cdot P_{n-1}(t) + (\bar{n}+1) \bar{l} \cdot P_{n+1}(t) & (1 \leq n < A) \\ P_n'(t) &= -\{(L-n)\bar{m} + A\bar{l}\} P_n(t) + (L-\bar{n}-1) \bar{m} \cdot P_{n-1}(t) + A\bar{l} \cdot P_{n+1}(t), & (A \leq n < L) \end{aligned} \right\} \quad (5)$$

極限 $t \rightarrow \infty$ のときの $P_n(t) \rightarrow p_n$ は次の方程式を成立させる

$$\begin{aligned} L \cdot \bar{m} p_0 &= l p_0 && (n=0) \\ \{(L-n)\bar{m} + nl\} p_n &= (L-n+1)\bar{m} \cdot p_{n-1} + (n+1)l p_{n+1} && (1 \leq n < A) \\ \{(L-n)\bar{m} + Al\} p_n &= (L-n+1)\bar{m} \cdot p_{n-1} + Al p_{n+1} && (A \leq n < L) \end{aligned} \quad \left. \right\} \quad (6)$$

上式より $\bar{m}/p_0 = L\bar{m}/l$, および $(n+1)l p_{n+1} = (L-n)\bar{m} p_n$ ($n < A$), $Al p_{n+1} = (L-n)\bar{m} p_n$ ($A \leq n < L$) が得られるが、これを解いて

$$p_n = \frac{(L)_n}{n!} \left(\frac{\bar{m}}{l} \right)^n p_0 \quad (n \leq A) \quad (7)$$

$$p_n = \frac{(L)_n}{A! A^{n-A}} \left(\frac{\bar{m}}{l} \right)^n p_0 \quad (A \leq n \leq L) \quad \text{ここで } (L)_n = L(L-1) \dots (L-n+1) \quad (8)$$

しかし $\sum p_n = 1$ のように p_0 を求めれば p_0 の値が求められる。

つきの待機状態にある車の平均台数は

$$\omega = \sum_{n=A+1}^L (n-A) p_n \quad (9)$$

空いてる木一ムの平均数は

$$\rho = \sum_{n=0}^A (A-n) p_n \quad (10)$$

にて計算することができる

$$\frac{\omega}{L} = \text{車の損失率} \quad (11)$$

$$\frac{\rho}{A} = \text{木一ムの損失率} \quad (12)$$

と定義することとする。つきの木一ムにたゞちに到着できず待合せの生ずる確率は

$$\Phi' = \sum_{n=A}^L p_n = \sum_{n=A}^L \frac{A^A}{A!} (L)_n \left(\frac{\bar{m}}{Al} \right)^n p_0 \quad (13)$$

上式を計算するに実用上

$$\frac{p_{A+1}}{p_A} = (L-n) \left(\frac{\bar{m}}{Al} \right) \approx L \left(\frac{\bar{m}}{Al} \right) = \frac{M}{Al} \quad (14)$$

と考えてよみう

$$\Phi' = \frac{(L)_A \left(\frac{\bar{m}}{Al} \right)^A \left\{ 1 - \left(\frac{\bar{m}}{Al} \right)^{L-A+1} \right\}}{1 - L \frac{\bar{m}}{Al}} \frac{A^A}{A!} p_0 \quad \text{or} \quad = \frac{(L)_A \left(\frac{\bar{m}}{Al} \right)^A}{1 - L \frac{\bar{m}}{Al}} \frac{A^A}{A!} p_0 \quad (L \gg A) \quad (15)$$

上式は乗降用木一ム、降車木一ム等すべてに適用される式であるが、 A , l , $L = \sum L_i$, \bar{m} について Φ' の値を計算しておけば、 A , l および L がわかつたときの木一ムにおける待合せの生ずる確率をあらかじめ以下に示す大まかな算出強度のため方、あるいは降車木一ムにおいてこれを共用する全系統について L_i , m_i 及び l がわかつたとき必要荷客量 A の決定、また利用効率を論ずる場合などに応用される。2, 3 の計算例について説明するとしてする。