

京都大学工学部 正員 工博 長尾義三

京都大学工学部 正員 工修 真鍋重遠

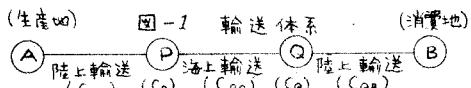
京都大学工学部 学生員 金井万造

[I] 港湾能力の定義

一般に港湾能力とは、ある期間に取扱う貨物の量をもって表わされてい。港湾計画に際しては、しばしば適正な港湾能力の算定が問題となる。本研究では、単位期間において港湾の単位施設あたり通過貨物量／トンの経費が最小になるような取扱い貨物量をもって、適正能力とする。この理由はつきの通りである。一般に図-1に示した生産地Aから

消費地Bまでの2点間の輸送費について考えると、A-B間の総輸送費 C_T は、つきのように表わされる。

$$C_T = C_{AP} + C_P + C_{PA} + C_A + C_{AB} \quad \dots (1)$$



注()は輸送関係費またはターミナルにおける経費

いま、 C_T をルートの輸送費、 C_A をターミナルにおける費用とすると、(1)式はつきのように表わすことができる。

$$C_T = C_r + C_A \quad \dots (2)$$

(2)式において C_r が変動しないと考えれば、 C_T を最小にするためには、ターミナルの費用 C_A を最小にすればよい。すなわち、港湾における経費を最小にする施設の能力が適正な能力であるといえる。

また C_A を貨物の流動、船舶の動態により変化する変動費（船賃施設の償却費等）、 C_A^* を貨物の流動、船舶の動態により変化しない固定費（検査料等）と表わされるので、 C_A を最小にするためには C_A^* を最小にすればよい。

[II] モデルの作成

貨物／トンあたりの経費に影響を与える要素としては、輸送体系である貨物の流動経費と、輸送機関である船舶の経費が考えられる。これらは、1)船舶の積荷量、2)船舶の待ち時間、3)貨物の待ち時間等に影響される。この場合、船舶の経費が大きい比率を占めているので、本研究においては特に船舶の待ち時間による貨物／トンあたりの損失費用に着目して待ち合わせ理論を応用し、つきのような港湾の適正能力を算定するモデルを策定した。

いま輸出小頭を考えることとし、1) m ：ベース数 m の小頭への1日あたりの平均到着隻数[隻]、
 2) μ_1 ：1日あたりの小頭の平均けい岸壁数[隻]、3) μ_2 ：ベース数 m の小頭における船舶への1日あたり平均到着貨物量[千t]、4) μ_3 ：1船舶に関する平均航速速度[千t/泊]、5) μ_4 ：船舶/隻あたりの平均待ち時間[泊]、6) B ：入港船の1日あたりの費用[%]、7) A ：ベース数 m の小頭の施設費の1日あたりの費用[%]、8) A_1 ：ベース数 m の小頭の荷役関係の1日あたりの費用 A_1 [%] + 荷役作業者に支払われる1日あたりの費用 A_2 [%]、9) R ：貨物／トンあたりの平均原価[%]、10) γ ：貨物の原価にかかる金利、11) V ：ポートチャージの中で貨物の荷役トン量により変化する費用[千円]とすると、通過貨物／トンあたりの船舶関係の費用 C_1 は、 $C_1 = B(\mu_1 \mu_3 + \mu_2)/\mu_4 \dots (3)$ となる。ここに $P = \gamma/m\mu_1$ (1) である。つきに通過貨物／トンあたりの岸壁関係費用 C_2 は、 $C_2 = A/\mu_2 \dots (4)$ 同様に荷役関係の費用 C_3 は、 $C_3 = A_1/\mu_2 + A_2/\mu_4 \dots (5)$ と表わすことができる。また貨物が滞留することによる損失費用 C_4 は $C_4 = R\gamma/\mu_1 \dots (6)$ ポートチャージによる費用 C_5 は $C_5 = V \gamma \dots (7)$ となる。また船舶/隻あたりの平均償却し

量をきとすると、 $\lambda = \frac{A}{\mu_1} \dots (8)$ で表わされ、荷役時間は μ_2 となる。船舶 1 艘あたりのけい岸時間は、荷役時間とその前後の準備時間や待ち時間(如[腹])で構成されるから $\mu_1 = \frac{\lambda}{\mu_2} + \mu_0 \dots (9)$ である。

ゆえに C_t^* は $C_t^* = C_1 + C_2 + C_3 + C_4 + C_5$

$$= B(\lambda + \mu_0 + \mu_1) / \mu_2 + A / \mu_2 + A' / \mu_2 + R \cdot \gamma / \mu_1 + \gamma / \mu_1$$

$$= B(\lambda + \frac{\lambda}{\mu_2} + \mu_0) / \mu_2 + A / \mu_2 + A' / \mu_2 + A'' / \mu_2 + R \cdot \gamma (\frac{\lambda}{\mu_2} + \mu_0) + \gamma / \mu_2 \dots (10)$$

ここで加味わかれれば、問題は(10)式において C_t^* を最小にする λ の値を求めることとなる。そこで昭和 40 年度の神戸港における代表的外航定期船について、到着隻数分布、けい岸時間分布を調べてみると、それぞれ、ボアソン分布、アーラン分布にならうことがわかった。

ゆえに本研究では、(1)の場合の一般式をつぎのようにたてた。

N: 待ち行列の長さ、 S_i ($i=1, 2, \dots, n$): 第*i*番目の phase を小さめて $i+3$ ← 人数、n: 全体として窗口のふるまがっていきの個数、 λ : phase 率とする λ / μ : サービス速度

と、 $(\lambda + n \mu) \cdot p(N, n; S_1, S_2, \dots, S_n)$

$$= \delta_{0n}(-\delta_{0S_1}) \lambda \cdot p(N, n-1; S_1, S_2, \dots, S_n-1) + \delta_{mn}(-\delta_{0S_1}) (S_i+1) \mu \cdot p(N+1, n; S_i+1, S_2, \dots, S_n-1)$$

$$+ \delta_{0n}(-\delta_{m0}) (S_i+1) \mu \cdot p(N, n+1; S_i+1, S_2, \dots, S_n) + (-\delta_{0n}) \lambda \cdot p(N-1, n; S_1, S_2, \dots, S_n)$$

$$+ \sum_{i=2}^n (S_i+1) \mu \cdot p(N, n; S_1, S_2, \dots, S_n-1, S_i+1, \dots, S_n) \dots (11), \text{ただし } S_i-1 \geq 0, S_i+1 \leq m, \delta_{ij} = \begin{cases} 1 & (i=j+1) \\ 0 & (i \neq j+1) \end{cases} \text{である。}$$

神戸港の場合、 $n=2$ のアーラン分布であった。本研究では、バース数 $m=3$ 、N に制限のある場合として、これを連立方程式として解いた。もちろん $\sum_{n=0}^{\infty} p(N, n; S_1, S_2) = 1 \dots (12)$ であり、また行列の長さの平均の値 $L_g = \sum_{n=1}^{\infty} N P_n \dots (13)$ 、 $L_g = \lambda / \mu \dots (14)$ より λ / μ を求めた。

[III] 計算例、(10)式において、B=80 個/日、A=25 個/日、R=10 個/日、 $\gamma=10\%$ 、 $v=15$ 個/隻、 $\mu=0.5$ 個/分、 A_2

は荷役速度に応じた荷役機械とギャング数を配置する C_t^* (分)

ることにより A'_1, A'_2 をきめ、さらに $\lambda = 1000$ 個/隻、3000 個/隻

5000 個/隻、 $\mu_1 = 1000$ 分、2000 分、3000 分としたとき、そ 4000

ハレベルに対応した港湾の適正能力を算出するためトントン当り 3000

の変化に対応して C_t^* が最小となるような適正貨物量

を求めうことができ、すなわち、積荷量を一定

のとき、荷役速度 μ を大きくしてやれば、取扱貨物

量が増大すると同時にトントン当り損失費用は少なくなる

。また μ が一定のときには、積荷量を大きくす

れば同様のことがいえる。現在 1 バースあたりの年

間能力は約 10~15 万トンといわれているが、この図

から判断してトントン当り損失費用が非常に多くなって

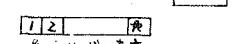
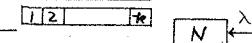
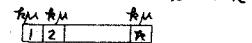
いることは注目に値する。したがって、荷役機械を設置すること等によつて荷役速度を大きくし、ま

た一船当たりの積荷量を多くすることに努力を払えば、小頭の年間能力は飛躍的に大きくなると同時に

損失費用も減少させることができるのは明らかである。このようなことが今回の複数バース小頭能力

算定モデルの計算より明らかとなつた。

図-2 アーランサービスの窓の状態



と、 $(\lambda + n \mu) \cdot p(N, n; S_1, S_2, \dots, S_n)$

$= \delta_{0n}(-\delta_{0S_1}) \lambda \cdot p(N, n-1; S_1, S_2, \dots, S_n-1) + \delta_{mn}(-\delta_{0S_1}) (S_i+1) \mu \cdot p(N+1, n; S_i+1, S_2, \dots, S_n-1)$

$+ \delta_{0n}(-\delta_{m0}) (S_i+1) \mu \cdot p(N, n+1; S_i+1, S_2, \dots, S_n) + (-\delta_{0n}) \lambda \cdot p(N-1, n; S_1, S_2, \dots, S_n)$

$+ \sum_{i=2}^n (S_i+1) \mu \cdot p(N, n; S_1, S_2, \dots, S_n-1, S_i+1, \dots, S_n) \dots (11), \text{ただし } S_i-1 \geq 0, S_i+1 \leq m, \delta_{ij} = \begin{cases} 1 & (i=j+1) \\ 0 & (i \neq j+1) \end{cases} \text{である。}$

神戸港の場合、 $n=2$ のアーラン分布であった。本研究では、バース数 $m=3$ 、N に制限のある場合として、これを連立方程式として解いた。もちろん $\sum_{n=0}^{\infty} p(N, n; S_1, S_2) = 1 \dots (12)$ であり、また行列の長さの平均の値 $L_g = \sum_{n=1}^{\infty} N P_n \dots (13)$ 、 $L_g = \lambda / \mu \dots (14)$ より λ / μ を求めた。

[III] 計算例、(10)式において、B=80 個/日、A=25 個/日、R=10 個/日、 $\gamma=10\%$ 、 $v=15$ 個/隻、 $\mu=0.5$ 個/分、 A_2

は荷役速度に応じた荷役機械とギャング数を配置する C_t^* (分)

ることにより A'_1, A'_2 をきめ、さらに $\lambda = 1000$ 個/隻、3000 個/隻

5000 個/隻、 $\mu_1 = 1000$ 分、2000 分、3000 分としたとき、そ 4000

ハレベルに対応した港湾の適正能力を算出するためトントン当り 3000

の変化に対応して C_t^* が最小となるような適正貨物量

を求めうことができ、すなわち、積荷量を一定

のとき、荷役速度 μ を大きくしてやれば、取扱貨物

量が増大すると同時にトントン当り損失費用は少なくなる

。また μ が一定のときには、積荷量を大きくす

れば同様のことがいえる。現在 1 バースあたりの年

間能力は約 10~15 万トンといわれているが、この図

から判断してトントン当り損失費用が非常に多くなって

いることは注目に値する。したがって、荷役機械を設置すること等によつて荷役速度を大きくし、ま

た一船当たりの積荷量を多くすることに努力を払えば、小頭の年間能力は飛躍的に大きくなると同時に

損失費用も減少させることができるのは明らかである。このようなことが今回の複数バース小頭能力

算定モデルの計算より明らかとなつた。

図-3. C_t^* と年間能力との関係

(B=80 個/日 A₂=25 個/日)

バース数=3, M/E_B/3,)

